PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-247127

(43)Date of publication of application: 30.08.2002

(51)Int.CI.

H04L 29/02 HO4B 1/707

(21)Application number: 2001-044205

20.02.2001

(71)Applicant:

FUJITSU LTD

(22)Date of filing:

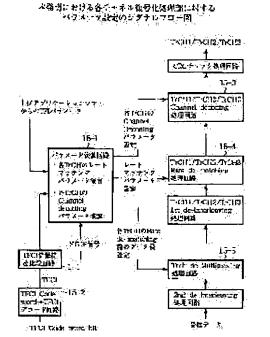
(72)Inventor:

MURATA SHUICHI

(54) CHANNEL CODING AND DECODING DEVICE FOR WIRELESS UNIT

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a channel coding and decoding device for a wireless unit, that reduces the quantity of a parameter arithmetic operation for coding/ decoding processing including a rate so as to reduce the current consumption and uses a memory of a small capacity and a decoder with a small scale to cope with a mask pattern for different coding.

SOLUTION: A TFCI(Transport Format Combination Indicator) latch/ comparison section 1-1 latches a TFCI resulting from decoding a TFCI code word from a transmitter for a Transmission Time Interval (TTI) and compares the just preceding TFCI with the current TFCI, gives a STOP signal to a parameter arithmetic circuit 15-1 to stop parameter arithmetic processing when they are the same with each other. Similarly to the case with the coding processing during transmission when the just preceding TFCI and the current TFCI are the same, the parameter arithmetic processing is stopped. Furthermore, the channel coding and decoding device copes with a mask pattern for a different coding through a bit shift operation of the TFCI.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

Copyright (C): 1998,2003 Japan Patent Office

			-	
	·			
·				

(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-247127

(P2002 - 247127A)(43)公開日 平成14年8月30日(2002.8.30)

(51) Int.Cl.7

識別記号

FΙ

テーマコート*(参考)

HO4L 29/02

H04B 1/707 H04L 13/00

301A 5K022

H 0 4 J 13/00

D 5K034

審査請求 未請求 請求項の数5 OL (全 29 頁)

(21)出願番号

特願2001-44205(P2001-44205)

(22)出願日

平成13年2月20日(2001.2.20)

(71)出願人 000005223

宫士通株式会社

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番

1号

(72)発明者 村田 秀一

神奈川県川崎市中原区上小田中4丁目1番

1号 富士通株式会社内

(74)代理人 100105337

弁理士 眞鍋 潔 (外3名)

Fターム(参考) 5K022 EE01 EE31

5K034 AA15 DD03 EE03 HH01 HH02

HH16

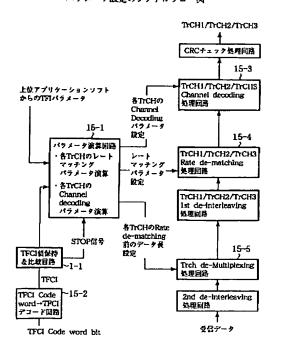
(54) 【発明の名称】 無線装置におけるチャネル符号化及び復号化装置

(57) 【要約】

無線装置におけるチャネル符号化及び復号化 【課題】 装置に関し、レートを含む符号/復号処理のパラメータ 演算を削減して消費電流を削減し、また、異なる符号化 用のマスクパターンに対して、小容量のメモリ及び小規 模の復号器よって対応可能にする。

【解決手段】 送信装置からのチャネルフォーマット組 合せ指標符号語 (TFCI Code Word) を復号したフォ ーマット組合せ指標(TFCI)を単位データ伝送時間 間隔(TTI)の間、TFCI保持・比較部1-1で保 持し、直前のTFCIと現在のTFCIとを比較し、同 一の場合、パラメータ演算回路15-1にSTOP信号 を送出してパラメータ演算処理を停止させる。送信時の 符号化処理でも同様に直前のTFCIと同一の場合、パ ラメータ演算処理を停止する。更に異なる符号化用のマ スクパターンに対して、TFCIのピットシフト操作に より対応する。

本発明における各チャネル復号化処理部に対する パラメータ設定のシグナルフロー図



30

【特許請求の範囲】

【請求項1】 広帯域符号分割多元接続システムの無線 装置において、上位通信制御部から通知される送信チャ ネルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチン グパラメータを含む送信処理パラメータを算出して設定 し、該設定した送信処理パラメータに従って、送信デー タのチャネル符号化処理を行うチャネル符号化装置にお いて、

1.

前記送信チャネルのフォーマット組合せ指標を、所定単 位長の伝送時間間隔の一又は複数の期間保持する指標保 持手段と、

前記指標保持手段に保持された前回の伝送期間のフォー マット組合せ指標と、今回の伝送期間のフォーマット組 合せ指標とを比較し、両者のフォーマット組合せ指標が 同一かどうかを判定する指標判定手段と、

前記指標判定手段により両者のフォーマット組合せ指標 が同一と判定された場合に、前記送信処理パラメータを 算出する演算を行うことなく、前回の伝送期間に設定さ れた送信処理パラメータを使用して今回の伝送期間のチ ャネル符号化処理を行うことを特徴とする無線装置にお けるチャネル符号化装置。

【請求項2】 広帯域符号分割多元接続システムの無線 装置において、上位通信制御部から通知される受信チャ ネルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチン グパラメータを含む受信処理パラメータを算出して設定 し、該設定した受信処理パラメータに従って、受信デー タのチャネル復号化処理を行うチャネル復号化装置にお いて、

前記受信チャネルのフォーマット組合せ指標を、所定単 位長の伝送時間間隔の一又は複数の期間保持する指標保 持手段と、

前記指標保持手段に保持された前回の伝送期間のフォー マット組合せ指標と、今回の伝送期間のフォーマット組 合せ指標とを比較し、両者のフォーマット組合せ指標が 同一かどうかを判定する指標判定手段と、

前記指標判定手段により両者のフォーマット組合せ指標 が同一と判定された場合に、前記受信処理パラメータを 算出する演算を行うことなく、前回の伝送期間に設定さ れた受信処理パラメータを使用して今回の伝送期間のチ ャネル復号化処理を行うことを特徴とする無線装置にお けるチャネル復号化装置。

【請求項3】 広帯域符号分割多元接続システムの無線 装置において、上位通信制御部から通知される送信チャ ネルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチン グパラメータを含む送信処理パラメータを算出して設定 し、該設定した送信処理パラメータに従って、送信デー タのチャネル符号化処理を行うチャネル符号化装置にお いて、

前記フォーマット組合せ指標を受信装置へ送信するに際 して、該フォーマット組合せ指標のエンコードに使用す 50

るマスクパターンとして、パターン配列が異なる複数種 類のマスクパターンが存在する場合、

一種類のマスクパターンの配列パターンのみを保持する マスクパターン保持手段と、

該マスクパターン保持手段から出力されるマスクパター ンを入力するエンコード演算手段に対して、使用される マスクパターンの変更に応じて、前記フォーマット組合 せ指標のビット配列をシフトするビットシフト手段と、 を備えたことを特徴とする無線装置におけるチャネル符 10 号化装置。

【請求項4】 広帯域符号分割多元接続システムの無線 装置において、上位通信制御部から通知される受信チャ ネルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチン グパラメータを含む受信処理パラメータを算出して設定 し、該設定した受信処理パラメータに従って、受信デー タのチャネル復号化処理を行うチャネル復号化装置にお いて、

パターン配列が異なる複数種類のマスクパターンのうち の一つのマスクパターンを使用してエンコードされた前 記フォーマット組合せ指標の符号語をデコードして受信 する場合、

一つの種類のマスクパターンにのみ対応したフォーマッ ト組合せ指標符号語デコード手段と、該デコード手段か ら出力されるフォーマット組合せ指標のビット配列をシ フトするビットシフト手段とを備え、

エンコードに使用されたマスクパターンの種類に応じて 前記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトする ことを特徴とする無線装置におけるチャネル復号化装 骨、

【請求項5】 請求項1に記載のチャネル符号化装置に おいて、前記フォーマット組合せ指標を受信装置へ送信 するに際して、該フォーマット組合せ指標のエンコード に使用するマスクパターンとして、パターン配列が異な る複数種類のマスクパターンが存在する場合、一種類の マスクパターンの配列パターンのみを保持するマスクパ ターン保持手段と、該マスクパターン保持手段から出力 されるマスクパターンを入力するエンコード演算手段に 対して、使用されるマスクパターンの変更に応じて、前 記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするビ ットシフト手段と、を備えたことを特徴とする無線装置 40 におけるチャネル符号化装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、無線装置における チャネル符号化及び復号化装置に関し、特に広帯域符号 分割多元接続(W-CDMA: Wide band Code Divisio n Multiple Access :) システムの無線装置 (無線基地 局又は移動端末装置等)における3GPP (Third Gene ration Partnership Project;次世代移動通信システム 「IMT2000」の仕様作成に携わるプロジェクトグ

(3)

ループ) の規格に準ずるチャネル符号化及び復号化装置 に関する。

[0002]

【従来の技術】WーCDMA移動無線システムにおい て、移動端末装置が無線基地局装置からダウンリンクに よりデータを受信する際、又は移動端末装置がアップリ ンクにより無線基地局装置に対してデータを送信する 際、単位時間当たりの送受データビット数(レート)を 変化させて伝送する方式が規格化されている。

【0003】W-CDMAシステムの3GPP規格のT Sシリーズ(以後、単に3GPP規格と称する。)によ ると、ひと区切りのチャネルデータ伝送時間の単位を伝 送時間間隔(TTI: Transmission Time Interval)と 定義し、該伝送時間間隔(TTI)単位でインタリーブ 処理を行う。該伝送時間間隔(TTI)として10m s, 20ms, 40m及び80msの4種類を定義して いる。。

【0004】また、移動端末装置又は無線基地局装置の 無線装置は、各伝送時間間隔(TTI)毎にチャネルデ ータのレートを判定し、該判定したレートで受信データ を復号する必要があるが、そのレート判定に3GPP規 格によるトランスポートフォーマット組合せ指標(TF C I: Transport Format Combination Indicator、以下 「フォーマット組合せ指標」という。) ビットを使用す

【0005】以下に、このレート判定用のフォーマット 組合せ指標(TFCI)ビットを使用したチャネル符号 化/復号化の概要を説明する。3GPP規格によると、 一般に送信データとして、伝送誤り率等の規定が異なる 複数の通信サービスのデータ(例えば、音声データ、非 制限データ、パケットデータ等) が多重されて伝送され

【0006】各通信サービスのデータは、レイヤ2から レイヤ1の物理チャネルに至るトランスポートチャネル (TrCH) というチャネルにおける処理の過程で、畳 込み又はターボ符号化、レートマッチング処理、第1の インタリーブ処理、トランスポートチャネル(TrC H) の多重化、及び該多重データの第2のインタリーブ 処理が行われる。

【0007】該送信データを受信する移動端末装置又は 無線基地局装置の無線装置は、図8に示すように、受信 データに対して第2のデインタリーブ処理部8-1、ト ランスポートチャネル (TrCH) への多重分離部8-2、該トランスポートチャネルデータの第1のデインタ リーブ処理部8-3、レートデマッチング処理部8-4、チャネルデコード処理部8-5、CRCチェック処 理部8-6を備え、これらの処理部により受信復号処理 を行う。

【0008】図9はトランスポートチャネル(TrC H)のレート変化の具体例を示す。第1のトランスポー 50 1)として、トランスポートブロック長=20ビット、

トチャネル(TrCH1)は、10msの伝送時間間隔 (TTI) を有し、タイムT1 (0~10ms), タイ ムT2(10~20ms)において、トランスポートブ ロック長20ビットのトランスポートブロック1つを転 送(レートは20ピット)し、タイムT3(20~30 m s) において、トランスポートプロック長20ビット のトランスポートプロック2つを転送(レートは20ビ ット+20ビット=40ビット) し、タイムT4 (30 ~40ms) 以降再び20ビットのレートでデータを転 10 送している。

【0009】第2のトランスポートチャネル(TrCH は、10msの伝送時間間隔(TTI)を有し、夕 イムT1,タイムT2において、トランスポートブロッ ク長320ビットのトランスポートプロック1つを転送 (レートは320ビット)し、タイムT3において、ト ランスポートブロック長320ビットのトランスポート ブロック2つを転送(レートは320ビット+320ビ ット=640ビット)し、タイムT4以降再び320ビ ットのレートでデータを転送している。

【0010】第3のトランスポートチャネル(TrCH 3) は、40msの伝送時間間隔(TTI)を有し、タ イムT1~T4(0~40ms)において、トランスポ ートプロック長320ビットのトランスポートプロック 1つを転送(レートは320ビット)し、タイムT4以 降も320ビットのレートでデータを転送している。

【0011】この移動端末装置又は無線基地局装置の無 線装置が無線通信制御を行う際、トランスポートチャネ ル(TrCH)部は、上位通信制御部(アプリケーショ ンソフトウェア)から通知されるパラメータによって、 30 チャネルデータのレート候補をトランスポートフォーマ ット指標(TFI: Transport Format Indicator、以下 「フォーマット指標」という。) と対応付けて予め認識 している。

【0012】図10は上位通信制御部(アプリケーショ ンソフトウェア)から通知される各トランスポートチャ ネル (TrCH1~3) のパラメータの例を示す。例と して図9に示すようなデータ通信が行われる場合、該デ ータ通信の開始前に通知されるパラメータによって、図 10に示すように各トランスポートチャネル (TrCH 40 1~3) で行われるデータ通信のレート候補をフォーマ ット指標(TFI)に対応付けて認識している。

【0013】図10において、第1のトランスポートチ ャネル (TrCH1) は、伝送時間間隔 (TTI) = 1 Omsであり、第1のフォーマット指標(TFIO)と して、トランスポートブロック長=20ビット、トラン スポートブロック数=0、即ち、レート=20ビット× 0-0ビットの候補(TFI0-0ビット)を認識す る。

【0014】また、第2のフォーマット指標(TFI

トランスポートブロック数=1、即ち、レート=20ビット×1=20ビットの候補(TFI1=20ビット)を認識する。

【0015】また、第3のフォーマット指標(TFI 2)として、トランスポートブロック長=20ビット、トランスポートブロック数=2、即ち、レート=20ビット×2=40ビットの候補(TFI2=40ビット)を認識する。この場合、第1のトランスポートチャネル(TrCH1)のフォーマットの候補数は、TFI0、TFI1、TFI2の3つということになる。

【0016】同様に、第2のトランスポートチャネル(TrCH2)は、伝送時間間隔(TTI)=10msであり、第1のフォーマット指標(TFI0)として、トランスポートブロック長=320ビット、トランスポートブロック数=0、即ち、レート=320ビット×0=0ビットの候補(TFI0=0ビット)を認識する。【0017】また、第2のフォーマット指標(TFI1)として、トランスポートブロック長=320ビット、トランスポートブロック数=1、即ち、レート=320ビット×1=320ビットの候補(TFI1=320ビット)を認識する。

【0018】また、第3のフォーマット指標(TFI2)として、トランスポートプロック長=320ビット、トランスポートプロック数=2、即ち、レート=320ビット×2=640ビットの候補(TFI2=640ビット)を認識する。この場合、第2のトランスポートチャネル(TrCH2)のトランスポートフォーマットの候補数は、TFI0, TFI1, TFI2の3つということになる。

【0019】同様に、第3のトランスポートチャネル (TrCH3)は、伝送時間間隔(TTI)=40ms であり、第1のフォーマット指標(TFI0)として、 トランスポートブロック長=320ビット、トランスポ ートブロック数=0、即ち、レート=320ビット×0 =0ビットの候補(TFI0=0ビット)を認識する。

【0020】また、第2のフォーマット指標(TFI1)として、トランスポートブロック長=320ビット、トランスポートブロック数=1、即ち、レート=320ビット×1=320ビットの候補(TFI1=320ビット)を認識する。この場合、第3のトランスポートチャネル(TrCH3)のトランスポートフォーマットの候補数は、TFI0及びTFI1の2つということになる。

【0021】移動端末装置又は無線基地局装置は、無線通信制御の開始時に、各トランスポートチャネル(TrCH)のレートの組合せを示すフォーマット組合せ指標(TFCI)を算出して送信し、受信側は該フォーマット組合せ指標(TFCI)から各トランスポートチャネル(TrCH)のレートを算定し、該レートに従った復号処理を行う。

【0022】送信側におけるフォーマット組合せ指標(TFCI)の算定は、先ず、算出トランスポートフォーマット組合せ値(CTFC:Calculated Transport FormatCombination、以下「算出フォーマット組合せ値」という。)を算定し、この算出フォーマット組合せ値(CTFC)に対応するフォーマット組合せ指標(TFCI)を、マッピングテーブルを参照して決定する。【0023】 I 個のトランスポートチャネル(TrCH)のそれぞれのフォーマット指標が、TFI1, TF10 I2, …, TFIIである算出フォーマット組合せ値CTFC(TFI1, TFI2, …, TFII)は、以下の演算式(1)によって算出される。

6

【数1】

$$P_{j} = \prod_{j=0}^{l-1} L_{j}$$

$$CTFC(TFI_{1}, TFI_{2}, \dots, TFI_{l}) = \sum_{i=1}^{l} TFI_{i} \cdot P_{i}$$

$$\cdots(1)$$

演算式(1)において、i=1, 2, …, I (Iはトランスポートチャネル(TrCH)の個数)、また、L_j (j=0, 1, 2, …, i-1)はj番目のトランスポートチャネル(TrCH)のフォーマット候補数、L₀=1である。

【0024】図10に示す各トランスポートチャネル(TrCH)の各フォーマット指標(TFI)の組合せに対する算出フォーマット組合せ値CTFC(TFI_1 , TFI_2 , ..., TFI_I) = TFI_1 × P_1 + TFI_2 × P_2 + TFI_3 × P_3 の数値例、及びフォーマット組合せ指標(TFCI)の対応を図11に示す。

【0025】ここで、第1のトランスポートチャネル(TrCH1)のフォーマット指標(TFI_1)は $\{0$, 1, $2\}$ で候補数 L_1 は 3、第2のトランスポートチャネル(TrCH2)のフォーマット指標(TFI_2)は $\{0$, 1, $2\}$ で候補数 L_2 は 3、第3のトランスポートチャネル(TrCH3)のフォーマット指標(TFI_3)は $\{0$, $1\}$ で候補数 L_3 は 2である。

【0026】また、上記式1により、 $P_1 = L_0 = 1$ 、 $P_2 = L_0 \times L_1 = 1 \times 3 = 3$ 、 $P_3 = L_0 \times L_1 \times L$ 40 $2 = 1 \times 3 \times 3 = 9$ である。図11に示すように、各算出フォーマット組合せ値CTFC(TFI_1 , TFI_2 ,…, TFI_1)には、1対1にフォーマット組合せ指標TFCIを対応させ、その対応をマッピングテーブルに記憶する。

【0027】図9に示したデータ転送例の場合、タイム T1、タイムT2及びタイムT4の区間で、第1、第2 及び第3のトランスポートチャネル(TrCH1, Tr CH2, TrCH3)の各フォーマット指標TFI₁, TFI₂, TFI₃ は、それぞれ1, 1, 1であるの で、算出フォーマット組合せ値CTFC(1, 1, 1)

 $=1 \times 1 + 1 \times 3 + 1 \times 9 = 13$ となり、該CTFC1 3に対応するフォーマット組合せ指標TFCIは9とな る。

【0028】また、タイムT3の区間で、第1、第2及 び第3のトランスポートチャネル (TrCH1, TrC H2, TrCH3) の各フォーマット指標TFI1, T F I 2, T F I 3 は、それぞれ 2, 2, 1 であるので、 算出フォーマット組合せ値CTFC(2, 2, 1) = 2 $\times 1 + 2 \times 3 + 1 \times 9 = 17$ となり、該CTFC17に 対応するフォーマット組合せ指標 TFC I は 17とな

【0029】送信側から上記フォーマット組合せ指標 (TFCI) を送信し、受信側は該フォーマット組合せ 指標 (TFCI) を受信して、図12に示す処理フロー により、各トランスポートチャネル (TrCH) のフォ ーマット指標(TFIi)を算出する。

【0030】先ず、受信したフォーマット組合せ指標 (TFCI) に対応する算出フォーマット組合せ値 (C TFC)を、マッピングテーブルを参照して特定し、そ の値をmとして設定する(12-1)。次に、変数iに トランスポートチャネル数 I を設定し(12-2)、変 数iが正の値であるかどうかを判定(12-3)しなが ら、mをPi で除した商の整数値をフォーマット指標 (TFIi) として設定し、mをPi で除した余りをm として設定し、iをデクレメントし(12-4)、変数 i が正である限り、上記ステップ (12-4) の処理を 繰返す。なお、ステップ (12-4) における P_i は前 述の演算式(1)におけるPi である。

【0031】上記フォーマット組合せ指標(TFCI) は10ビットから成り、この10ビットのフォーマット 組合せ指標 (TFCI) は、リードミュラー (Reed Mu 11er) 符号方式により、32ピットのフォーマット組合 せ指標符号語 (TFCI Code Word) に符号化され、そ の第1ビット目及び第17ビット目を削除 (パンクチ ャ) して30ビットにし、送信データフレームの規定位 置にマッピングして送信される(ビット数:30ビット /フレーム)。

【0032】図13にフォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word) を生成するリードミュラー (Re ed Muller) 符号器を示す。同図に示すように、10ビ ットのフォーマット組合せ指標 (TFCI) (aO, a 1, a 2, …, a 9) の各ピットを、掛け算器 1 3 - 0 ~13-9によりマスクパターン (MO, M1, M2, …,M9)の各ピットと掛合わせ、該掛け算の結果をエ クスクルーシブオア回路13-10に入力してその排他 的論理和を出力する。

【0033】マスクパターン(M0, M1, M2, …, M9) の各ピットM0, M1, M2, …, M9のそれぞ れは、32ビットの時系列ビットパターンから成り、1 クロック毎に該32ピットの時系列ピットパターンを順 50 フトウェア)から予め通知されているマッピングテーブ

次1ビットつずつ取出して、それぞれ掛け算器13-0 ~13-9に入力することにより、エクスクルーシブオ ア回路13-10から、32ビットの時系列ビットがフ オーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)と して出力される。

【0034】つまり、図13のリードミュラー符号器に より、10ビットのフォーマット組合せ指標(TFC I) (a0, a1, a2, …, a9) が、32ビットの フォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word) 10 の時系列ビットに、変換(符号化)される。

【0035】ここで、フォーマット組合せ指標(TFC 1) の符号化に用いるリードミュラー符号器の32ビッ トの時系列マスクパターンが、伝送特性向上化等のため に変更される場合がある。例えば、3GPP規格のバー ジョン変更等によって、32ビットの時系列マスクパタ ーンを変更する必要が生じる場合がある。

【0036】図13に示した構成例では、3つの種類の 異なる時系列マスクパターンを記憶するROM(Read O nly Memory) 13-11, 13-12, 13-13を設 20 け、該ROM (Read Only Memory) 13-11, 13-12, 13-13から出力されるマスクパターンの1つ を、選択スイッチ (SW) 13-14により選択して出 力する。選択スイッチ (SW) 13-14は、出力する マスクパターンを上位の通信制御部からの指示に従って 判断する。

【0037】前述のように32ビットのフォーマット組 合せ指標符号語 (TFCI Code Word) は、第1ビット 目及び第17ビット目を削除(パンクチャ)して送信装 置から送信され、受信装置はこの30ピットのフォーマ ット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word) を受信し て、以下に説明するようにアダマール変換器等を用いて 10ビットのフォーマット組合せ指標(TFCI)に復 号する。

【0038】図14に高速アダマール変換によるフォー マット組合せ指標(TFCI)復号のシグナルフローを 示す。同図に示すように、受信された30ビットのフォ ーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)は、 アダマール変換器の入力部14-1において、第1ビッ ト目及び第17ビット目に尤度の低いビットシンボルを 40 挿入して32ビットとし、該32ビットの符号付き軟判 定データ(a0~a31)に対して、同図に示すように 実線矢印で示すもの同士で加算、実線矢印と点線矢印で 示すもの同士で減算を行い、出力部14-2において極 大値を検出し、該極大値の符号及び検出位置から対応す るフォーマット組合せ指標(TFCI)値O~63を得 る。該フォーマット組合せ指標(TFCI)値0~63 は10ピットで表される。

【0039】前述したようにフォーマット組合せ指標 (TFCI) は、上位通信制御部 (アプリケーションソ ルを参照して、算出フォーマット組合せ値(CTFC)へ変換され、算出フォーマット組合せ値(CTFC)から、図12に示す処理フローによって各トランスポートチャネル(TrCH)のフォーマット指標(TFI)iを算出し、該フォーマット指標(TFI)iにより、各トランスポートチャネル(TrCH)のレートを確定する。

【0040】各トランスポートチャネル(TrCH)のレートが確定した段階で、初めて、図8に示すトランスポートチャネル(TrCH)への多重分離処理(8-2)、該トランスポートチャネルデータの第1のデインタリーブ処理(8-3)、レートデマッチング処理(8-4)、及びチャネルデコーディング(畳込み復号又はターボ復号)処理(8-5)が可能となる。

【0041】トランスポートチャネル(TrCH)のレートは、データの送信時間単位である伝送時間間隔(TTI)毎に変更することが可能であるため、伝送時間間隔(TTI)毎に該トランスポートチャネル(TrCH)のレートを確定した後、上記8-2~8-5の各処理を行う必要がある。

【0042】更に、複数のトランスポートチャネル(T r C H)が多重されている場合、そのうちの最短の伝送時間間隔(TTI)毎にトランスポートフォーマット即ちレートが変化する可能性があるため、該最小単位の伝送時間間隔(TTI)毎に、フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)のデコード、フォーマット組合せ指標(TFCI)のデコード、フォーマット指標(TFI_i)のデコードを行って、上記 $8-2\sim8-5$ の復号化処理を行う必要がある。

【0043】しかし逆にいうと、トランスポートフォーマット(即ちレート)が変化しない伝送時間間隔(TTI)では、フォーマット組合せ指標(TFCI)、フォーマット指標(TFIi)の値も変化せず、上記8-2~8-5の復号化処理における設定パラメータも変化しない。

【0044】同様に上位アプリケーションからの送信データを符号化して送信する処理においても、送信データ単位の伝送時間間隔(TTI)毎に、各トランスポートチャネル(TrCH)のレートが変更される可能性があるため、伝送時間間隔(TTI)毎にレートを判定し、該レートに対応したパラメータを設定して、畳込み符号化又はターボ符号化処理、レートマッチング処理、トランスポートチャネルデータのインタリーブ処理、及びトランスポートチャネルの多重処理を行う必要がある。

【0045】更に、伝送時間間隔(TTI)単位で変化する各フォーマット指標(TFI_i)から、3GPP規格で定められているアルゴリズムに従って、算出フォーマット組合せ値(CTFC)を決定し、上位通信制御部から予め知らされているマッピングテーブルを参照して、該算出フォーマット組合せ値(CTFC)をフォー

マット組合せ指標(TFCI)に変換し、該フォーマット組合せ指標(TFCI)をリードミュラー符号方式により、フォーマット組合せ指標符号語(TFCICode Word)に符号化し、レートマッチング処理を行った後に、送信データの規定位置に、該フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)をマッピングして送信する。

10

【0046】この送信処理動作時においても、レートが 直前の伝送時間間隔(TTI)と変化しない伝送時間間 10 隔(TTI)では、フォーマット組合せ指標(TFC I)及びフォーマット指標(TFIi)の値は変化せ ず、上記の畳込み又はターボ符号化処理、レートマッチ ング処理、インタリープ処理及び多重処理の設定パラメ ータも変化しない。

【0047】また、フォーマット組合せ指標(TFC 1)の符号化に際して、誤り特性向上等のために又は3GPP規格のバージョン又は版数によって、フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を生成するためのマスクパターンに変更が生じた場合、リードミュラー符号器に用いるマスクパターンを変更する必要があるので、送信側では複数のマスクパターンを記憶して保持し、受信側でも異なるマスクパターンに対応した複数のデコード回路を備えていた。

【0048】図15は従来の各チャネル受信復号化処理部に対するパラメータ設定のシグナルフローを示す。無線装置は各トランスポートチャネル($TrCH_I$)に設定するパラメータを演算するパラメータ演算回路15-1には、上位通信制御部(アプリケーションソフトウェア)から通知される各チャネルのフォーマット指標(TFI_I)のパラメータが入力され、またフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)のデコード回路15-2で復号したフォーマット組合せ指標(TFCI)が入力される。

【0049】パラメータ演算回路15-1は、フォーマット組合せ指標(TFCI)より、当該チャネルのフォーマット指標(TFI)を算出し、各チャネルのトランスポートブロック長及びトランスポートブロック数を特定する。また、上位通信制御部(アプリケーションソフトウェア)から、CRCビット数、送信データの符号化方式(畳み込み符号かターボ符号か等)及び符号化率等のパラメータがパラメータ演算回路15-1に通知される。これらのパラメータより、チャネルデコーディングパラメータ(チャネルデコーディング処理前後のデータビット長)が計算される。

【0050】また、チャネルデコーディング処理前のデータピット長からレートマッチングパラメータ計算を行うことにより、レートマッチングパラメータ ΔN 、 e_{ini} , e_{plus} , e_{minus} が計算される。ここで、 ΔN は 50 レートマッチング処理で挿入又は削除されるピット数

(レートマッチング処理前後のデータビット長の差分)であり、eini, epius, eminus はレートデマッチング処理に必要なパラメータであり、これらは3GPP規格で決められている。更にトランスポートチャネル多重分離のパラメータとして、物理チャネル上にマッピングされている各トランスポートチャネル(TrCH)のデータビット長(チャネルデコーディング処理前のビット長+ΔN)も計算される。

【0051】以上の計算により算定したパラメータを、各トランスポートチャネル(TrCH1, TrCH2, TrCH3)の、チャネルデコーディング処理回路15-3、レートデマッチング処理回路15-4、トランスポートチャネル多重分離処理回路15-5にそれぞれ設定する。受信復号化処理は、この設定パラメータを基に実行可能となる。各処理回路で設定されたパラメータ値は保持され、次の送信データの送信時間時間TTIで異なるパラメータ値であった場合は新パラメータ値で上書きされ、更新される。

【0052】送信動作時も同様に、上位通信制御部(アプリケーション)から通知される各パラメータ及び送信データのデータビット長から、チャネルコーディング(畳込み符号化又はターボ符号化)処理、レートマッチング処理及びトランスポートチャネル多重処理のための各パラメータを計算し、チャネルコーディング処理回路(図示省略)、レートマッチング処理回路(図示省略)、トランスポートチャネル多重処理回路(図示省略)にそのパラメータ値を設定する。

【0053】これらのパラメータによって送信データの符号化処理が実行可能となり、受信動作時と同様に、各処理回路で設定されたパラメータ値は保持される。これらのパラメータ演算において、特にレートマッチング処理のためのパラメータ演算は非常に負担が重い処理であるが、最小単位の送信データ単位時間である各伝送時間間隔(TTI)毎に毎回行う必要がある。

【0054】ここで、レートマッチングパラメータの演

算について説明する。先ず、以下のように変数を定義する。なお、以下の「※」印を付した変数は、上位通信制御部(アプリケーション)から通知されるパラメータを示し、「※※」印を付した変数はパラメータ演算の計算過程又は計算結果より算出されるパラメータである。

【0055】 i ; トランスポートチャネル (TrCH) の番号。

j;トランスポートフォーマット組合せの番号。

 $%N_{ij}$; レートマッチング処理前の1無線フレーム当 10 たりのピット数。

 $%%N_{ij}^{III}$; レートマッチング処理前の 1 伝送時間間隔(TTI)当たりのピット数(下りのみで使用。)

 $%% \Delta N_{ij}$; 1無線フレーム当たりのレピテション又は パンクチャビット数。

 $%% \Delta N_{ij}^{TTI}$; 1 伝送時間間隔 (TTI) 当たりのレピテション又はパンクチャビット数。

 $%RM_{i}$;各トランスポートチャネル(TrCH)のレートマッチング比率。

※PL;パンクチャリミット数(上りのみで使用)。

の ※N_{data,j};1無線フレーム中の物理チャネル(コード コンポジットトランスポートチャネルCCTrCH)の 使用可能ビット数。

※I;物理チャネル(コードコンポジットトランスポートチャネルCCTrCH)中のトランスポートチャネル数。

※F_i ;各トランスポートチャネル (TrCH_i) の伝送時間間隔 (TTI) 中の無線フレーム数 (1, 2, 4, 8の4種類)。

※※n_i ;各トランスポートチャネル (TrCH_i) のの 伝送時間間隔 (TTI) 中の無線フレーム番号。

【表1】

(表1)

777	I _F (n _i)
10ms	I _F (0)=0
20ms	$l_{F}(0)=0, l_{F}(1)=1$
40ms	$I_{F}(0)=0,I_{F}(1)=2,I_{F}(3)=3$
80ms	$I_F(0)=0, I_F(1)=4, I_F(2)=2, I_F(3)=6, I_F(4)=1, I_F(5)=5, I_F(6)=3, I_F(7)=7$

 $%%S(n_i)$:無線フレーム n_i のパンクチャリングパターンシフト量(上りのみで使用。)

※TF_i (j):組合せjのトランスポートチャネルi のフォーマット。

%TFS(i):トランスポートチャネル(TrCH $_i$)のセット。

※TFCS:組合せjのセット。

【0056】以上のパラメータを基に、レートマッチング処理におけるピット挿入(レピティション)又はピット削除(パンクチャ)による増減ピット数 Δ N とレートマッチング演算初期値 eini , eplus, eminus とを演算する。なお、Δ N の値によりレートマッチング処理後のピット数が確定し、トランスポートチャネル多重及び50 その多重分離を行う際のデータピット長が確定する。ま

た、 ΔN , e_{ini} , e_{plus} , e_{minus} の値より、レート マッチング処理を実行することが可能となる。

【0057】次に、上りレートマッチングパラメータの 演算について説明する。まずは図16に示すフローに従 って各トランスポートチャネル毎にΔN_{ij}を演算する。 図16のステップ16-3における演算式の右辺は、

 $(RM_1 \cdot N_{1j} + RM_2 \cdot N_{2j} + \cdots + RM_i \cdot N_{ij}) \geq$ $(RM_1 \cdot N_{1j} + RM_2 \cdot N_{2j} + \cdots + RM_I \cdot N_{Ij})$ τ 除し、N_{data、j}を乗じた値の小数部を切り捨てた整数値 を表す。ステップ16-4により、各トランスポートチ ャネル毎のΔNijが算出される。

14

【0058】次に以下の方法で拡散レートを決定する。 先ず、拡散レートの集合SETO、SET1、SET2 を以下の式 (2) に示すように画定する。

【数2】

SET0= [N256, N128, N64, N32, N16, N8, N4, 2N4, 3N4, 4N4, 5N4, 6N4]

N256=150bit/frame, N64=600bit/frame, Ni6=2400bit/frame, N4=9600bit/frame, 3N4=28800bit/frame.

5N4=48000bit/frame,

N128-300blt/frame, Na2=1200bit/frame. Ns-4800bit/frame. 2N4=19200blt/frame, 4N4=38400bit/frame, 6N4=57600bit/frame.

SET1= $|N_{clain}|$ in SET0 such that $\min_{1 \le y \le 1} |RM_y| \cdot N_{clain} = \sum_{x=1}^{n} RM_x \cdot N_{x,j} > 0$

SET2= $|N_{data}|$ in SET0 such that $\min_{1 \le y \le 1} |RM_y| \cdot N_{data} - PL \cdot \sum_{x=1}^{L} RM_x \cdot N_{x,\,j} > 0$

そして、図17に示すフローに従って拡散レートを決定 する。

【0059】次に、レートマッチングパラメータ ΔN, eini , eplus, eminus を以下のように算出する。先 ず、上りの符号化方式が畳み込み符号の場合、レートマ ッチングパラメータ Δ N, e_{ini} , e_{plus} , eminus は、図18及び19のフローに従って算出され る。

【0060】ここで、同図のフロー18-1等の"ΔN $_{ij}modN_{ij}$ "は ΔN_{ij} を N_{ij} "で除したときの余りを 表し、フロー18-3及び18-4等の演算の右辺は、 (N_{ij}/R) 及び $(N_{ij}/(R-N_{ij}))$ のそれぞれ小 数部を切り上げた整数値を表す。また、フロー18-6 等の"gcd(|q|, F_i)"は|q|と F_i の最大 公約数 (greatest common divisor) を意味している。 更に、フロー19-1等の"*"は乗算、"div"は 除算を意味している。

【0061】次に、上りの符号化方式がターボ符号の場 合、レートマッチングパラメータΔN, eini,

eplus, eminus は以下のように算出される。先ず、 A N≥0 (レペティション処理) の場合、図18及び19 に示した畳み込み符号の場合と同じの手法により算出さ れる。次に、ΔN<0 (パンクチャ処理) の場合、図2 0に示すフローに従って算出される。この算出フローに おいてパラメータa, bが用いられ、パラメータbはシ ステマチックビット (b=1)、第1パリティ (b= 2) ビット又は第2パリティビット(b=3) であるこ とを示すのに用いられる。

【0062】次に、下りのレートマッチングパラメータ 演算について説明する。まず、物理チャネル上に、トラ 50 ンスポートチャネルを多重してマッピングする場合に、 トランスポートチャネルが詰まっていない個所にDTX ビット(尤度の低い値)を挿入するが、そのDTXポジ ションにフィクス(固定)ポジションとフレキシブル (可変) ポジションとがある。

...(2)

【0063】図21の(a)はDTXビットフィクスポ ジションを示し、同図の(b)はDTXビットフレキシ ブルポジションを示している。DTXビットフィクスポ ジションでは、図の (a) に示すように、物理チャネル 30 上にマッピングされるトランスポートチャネルの位置が 固定化されているのに対して、DTXビットフレキシブ ルポジションでは、図の(b)に示すように、物理チャ ネル上にマッピングされるトランスポートチャネルの位 置は不定で、先頭から詰めてマッピングされる。

【0064】フィクスポジションとフレキシブルポジシ ョンとによって、下りレートマッチングパラメータの演 算方法が異なる。各トランスポートチャネル (TrC H) のDTXポジションが、フィクスポジションである かフレキシブルポジションであるかは、上位通信制御部 40 からのパラメータによって通知される。

【0065】先ず、DTXフィクスポジションの下りレ ートマッチングパラメータの演算について説明する。最 初に各トランスポートチャネル(TrCHi)につい て、レートマッチング処理前の1伝送時間間隔(TT I)当たりのビット数 N_{ij}^{TII} の最大値を基に、以下の 演算式 (3) により、送信データ単位時間TTI当たり のレペティション/パンクチャの最大ビット量 ANmax を演算する。

【数3】

 $N_{l*} = \frac{1}{F_{l}} \cdot \max_{l \in TrS(i)} N_{l,l}^{TTT}$ $\Delta N_{max} = F_{l} \cdot \Delta N_{l,*}$ $\cdots(3)$

【0066】次に、DTXフィクスポジションで畳み込み復号の場合、以下の演算式(<math>4)により、下りレートマッチングパラメータ ΔN , e_{ini} , e_{plus} , e_{minus} が算出される。

【数4】

$$N_{i} = \Delta N_{max}$$

$$a = 2$$

$$N_{max} = \max_{l \in TFS(l)} N_{il}^{TTl}$$

$$X_{i} = N_{il}^{TTl}$$

$$e_{inl} = 1$$

$$c_{plus} = a \cdot N_{max}$$

$$e_{mln us} = a \cdot |\Delta N_{i}|$$

$$(4)$$

【0067】また、 $DTXフィクスポジションでターボ 復号の場合、<math>\Delta N_{ij} \ge 0$ であれば、畳み込み復号の場合

と同様の演算により下りレートマッチングパラメータ Δ N, e_{ini} , e_{plus} , e_{minus} が算出される。 Δ N $_{ij}$ < 0 の場合、以下の演算式(5)により下りレートマッチングパラメータ Δ N, e_{ini} , e_{plus} , e_{minus} が算出される。

【数5】

$$\Delta N_{!} = \begin{cases} \left\lfloor \Delta N_{\text{nux}}/2 \right\rfloor, & b=2 \\ \left\lceil \Delta N_{\text{nux}}/2 \right\rceil, & b=3 \end{cases}$$

$$N_{\text{max}} = \max_{i \in \text{TFS}(i)} (N_{ii}^{\text{TTI}}/3)$$

$$X_{i} = N_{ii}^{\text{TTI}}/3$$

$$e_{\text{Ini}} = N_{\text{max}}$$

$$e_{\text{plus}} = \mathbf{a} \cdot N_{\text{nux}}$$

$$e_{\text{min us}} = \mathbf{a} \cdot |\Delta N_{i}|$$

【0068】次に、 $DTXフレキシブルポジションの下 20 りレートマッチングパラメータの演算について説明する。先ず最初に、以下の演算式(6)により各トランスポートチャネル(<math>TrCH_i$)毎のレートマッチング比率RFiを演算する。

【数6】

$$N_{i,j} = \frac{1}{F_i} \cdot N_{i,TF_l(i)}^{TTI}$$

$$RF_i = \frac{N_{data,*}}{\max_{j \in TFCS} \sum_{j=1}^{i-1} (RM_i \cdot N_{l,j})} \cdot RM_i$$

【0069】次に以下の算出式 (7) により、ΔN_{i1} III を演算する。

$$\Delta N_{i,l}^{T\Pi} = F_{i} \cdot \left[\frac{RF_{i} \cdot N_{i,l}^{TTi}}{F_{i}} \right] - N_{i,l}^{TTI} = F_{i} \cdot \left[\frac{N_{i,kda,\bullet} \cdot RM_{i} \cdot N_{i,l}^{TTi}}{F_{i} \cdot \max_{j \in TRCS} \sum_{i=1}^{l} (RM_{i} \cdot N_{i,j})} \right] - N_{i,l}^{TTi} \cdots (7)$$

【0070】更に以下の算出式(8)によりDを求め、図22に示すフローにより、再度 ΔN_{i1}^{TII} を演算して修正する。

【数8】

$$D = \sum_{l=1}^{i-l} \frac{N_{l,TP_l^i(l)}^{TT_l} + \Delta N_{l,TP_l^i(l)}^{TT_l}}{F_l} \dots (8)$$

復号の場合、以下の演算式(9)により下りレートマッチングパラメータが算出される。

【数9】

【0071】 DTXフレキシブルポジションで畳み込み 50

$$\Delta N_{i} = \Delta N_{ii}^{TTI}$$

$$a = 2$$

$$X_{i} = N_{ii}^{TTI}$$

$$c_{ini} = 1$$

$$e_{nhus} = a \cdot N_{ii}^{TTI}$$

$$e_{mhn us} = a \cdot |\Delta N_{i}|$$

$$10$$

【0072】また、 $DTXフレキシブルポジションでターボ復号の場合、<math>\Delta N_{ij} {\geq 0}$ のとき、畳み込み復号時と同様に算出される。 $\Delta N_{ij} {< 0}$ の場合、以下の演算式(10)により算出される。

【数10】

$$a=2 \text{ when } b=2$$

$$a=1 \text{ when } b=3$$

$$\Delta N_1 = \begin{cases} \left\lfloor \Delta N_{11}^{TT}/2 \right\rfloor, b=2 \\ \left\lceil \Delta N_{11}^{TT}/2 \right\rceil, b=3 \end{cases}$$

$$X_1 = N_{11}^{TT}/3$$

$$e_{ini} = X_1,$$

$$e_{plus} = a \cdot X_i$$

$$e_{min \ us} = a \cdot |\Delta N_1|$$

【0073】次に、フォーマット組合せ指標(TFCI)からその符号語(TFCI CodeWord)へのエンコードに使用するマスクパターンM0~M9(各マスクパターンは32ビット)について、より詳しく説明する。このマスクパターンM0~M9は、図22に示す表の例のように、3GPP規格のバージョン又は版数(TS25.212V3.0.0、V3.1.1、V3.2.0)により、そのパターン配列が異なる。

【0074】これらマスクパターンM0~M9の組合せ(配列順序)が異なる複数のマスクパターンの何れかでフォーマット組合せ指標(TFCI)をエンコードする符号器の実装方法として、マスクパターンM0~M9の組合せ(配列順序)が異なるそれら3種類分のマスクパターンをROM等の記憶装置に保持し、対向する受信装置に合わせてどのマスクパターンを使用するかをネゴシエーションにより判断し、切り替えスイッチを切り替えて、所望のバージョン又は版数に合わせたマスクパターンM0~M9の組合せ(配列順序)によるエンコードが可能となる。

【0075】一方、受信側では32ビットのフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を、10ビットのフォーマット組合せ指標符号語(TFCI)にデコードする復号器を使用するが、対向する送信装置(移動端末装置又は無線基地局装置)で用いられるマスクパターンとして複数種類のものが想定される場合、例え

ば、図23の表に示す例のように3種類のマスクパターンが有り、その何れかのマスクパターンの使用が想定される場合、図24に示すようにマスクパターンM0~M9の組合せ(配列順序)が異なる3種類の復号器24-301,24-2,24-3を備え、対向する送信装置に合わせてどのマスクパターンを使用するかをネゴシエーションにより判断し、切り替えスイッチSW24-4を切り替えて、所望のバージョン又は版のマスクパターンに対応した復号器を選択する。

【0076】チャネルコーディング及びチャネルデコーディングにおける他のパラメータの計算を以下に説明する。これらのパラメータ計算のうちデータビット長は、上位レイヤから通知されるトランスポートブロック長、トランスポートブロックセット数、符号化方式、符号化40 率等のパラメータから比較的簡単に計算可能である。但し、この計算は各伝送時間間隔(TTI)の単位時間毎に計算しなければならない。

【0077】チャネルコーディングのパラメータの計算を以下に述べると、トランスポートブロック長=Nビット、トランスポートブロックセット数=S、CRCビット数=Mビット、畳み込み又はターボ符号の符号化率=1/Rのとき、畳み込み符号の場合、

符号時のデータビット長= (((N+M) × S) + 8) / (1/R) ビット

50 となる。(但し、末尾に装着するテールビット長=8の

場合。)

【0078】ターボ符号の場合、

符号時のデータビット長= (((N+M)×S)/(1 /R)) +12ビット

19

となる。(但し、ターボ符号時に装着するテールピット 長=12の場合)。

【0079】チャネルデコーディングのパラメータ(デ ータピット長)も、前述のチャネルコーディングのパラ メータと同様に、上位レイヤからのトランスポートプロ 及び符号化率等のパラメータから算出することができ る。

[0080]

【発明が解決しようとする課題】しかし、先に述べたよ うに、レートマッチング及びレートデマッチング、トラ ンスポートチャネル(TrCH)の多重及び分離処理に 必要なパラメータ AN, eini, eplus, eminus の算 出は、チャネルコーディング及びチャネルデコーディン グに必要なパラメータの算出に比べて非常に重い処理で ある。

【0081】つまり、各伝送時間間隔(TTI)の単位 時間内に占める演算処理の大部分は、このレートマッチ ングパラメータ演算であり、この非常に重いレートマッ チングパラメータ演算処理を、最小単位時間の伝送時間 間隔(TTI)内に高速に行うために、該演算処理に非 常に多くの電流(電力)が消費される。

【0082】また、フォーマット組合せ指標(TFC I) を、フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Cod e Word) ヘエンコードする際、3GPP規格として使用 が想定される全ての種類のマスクパターンを、ROM等 の記憶装置に保持していたので、回路規模の小型化の妨 げになっていた。また、ROM等の記憶装置に保持され ていないマスクパターンを使用しなければならない場合 が生じたとき、そのマスクパターンでのエンコードに対 応することができなかった。

【0083】同様に、フォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word) を、フォーマット組合せ指標 (TFCI) ヘデコードする際にも、使用が想定される 全ての種類のマスクパターンに対応した復号器を備えて いたため、回路規模又はプログラムサイズを小型化する ことが困難であった。また、実装されている復号器で対 応し得るマスクパターン以外のマスクパターンでエンコ ードされたフォーマット組合せ指標符号語(TFCIC ode Word) に対しては、全くデコードが不可能であっ た。

【0084】本発明は、最小単位時間の伝送時間間隔 (TTI) で行うレートマッチングパラメータ演算処理 を削減し、該パラメータ演算処理によって消費される電 流(電力)を削減し、また、バージョン又は版数によっ て配列パターンの異なる複数種類のマスクパターンに対

して、小容量のメモリ及び小規模の回路又はプログラム ステップ量によって対応することを可能にするチャネル 符号化及び復号化装置を提供することを目的とする。

[0085]

【課題を解決するための手段】本発明の無線装置におけ るチャネル符号化装置は、(1)広帯域符号分割多元接 続システムの無線装置において、上位通信制御部から通 知される送信チャネルのフォーマット組合せ指標を基 に、レートマッチングパラメータを含む送信処理パラメ ック長、トランスポートプロックセット数、符号化方式 10 ータを算出して設定し、該設定した送信処理パラメータ に従って、送信データのチャネル符号化処理を行うチャ ネル符号化装置において、前記送信チャネルのフォーマ ット組合せ指標を、所定単位長の伝送時間間隔の一又は 複数の期間保持する指標保持手段と、前記指標保持手段 に保持された前回の伝送期間のフォーマット組合せ指標 と、今回の伝送期間のフォーマット組合せ指標とを比較 し、両者のフォーマット組合せ指標が同一かどうかを判 定する指標判定手段と、前記指標判定手段により両者の フォーマット組合せ指標が同一と判定された場合に、前 記送信処理パラメータを算出する演算を行うことなく、 前回の伝送期間に設定された送信処理パラメータを使用 して今回の伝送期間のチャネル符号化処理を行うもので ある。

> 【0086】また、本発明の無線装置におけるチャネル 復号化装置は、(2) 広帯域符号分割多元接続システム の無線装置において、上位通信制御部から通知される受 信チャネルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマ ッチングパラメータを含む受信処理パラメータを算出し て設定し、該設定した受信処理パラメータに従って、受 信データのチャネル復号化処理を行うチャネル復号化装 置において、前記受信チャネルのフォーマット組合せ指 標を、所定単位長の伝送時間間隔の一又は複数の期間保 持する指標保持手段と、前記指標保持手段に保持された 前回の伝送期間のフォーマット組合せ指標と、今回の伝 送期間のフォーマット組合せ指標とを比較し、両者のフ オーマット組合せ指標が同一かどうかを判定する指標判 定手段と、前記指標判定手段により両者のフォーマット 組合せ指標が同一と判定された場合に、前記受信処理パ ラメータを算出する演算を行うことなく、前回の伝送期 40 間に設定された受信処理パラメータを使用して今回の伝 送期間のチャネル復号化処理を行うものである。

> 【0087】また、(3)前述の送信データのチャネル 符号化処理を行うチャネル符号化装置は、前記フォーマ ット組合せ指標を受信装置へ送信するに際して、該フォ ーマット組合せ指標のエンコードに使用するマスクパタ ーンとして、パターン配列が異なる複数種類のマスクパ ターンが存在する場合、一種類のマスクパターンの配列 パターンのみを保持するマスクパターン保持手段と、該 マスクパターン保持手段から出力されるマスクパターン 50 を入力するエンコード演算手段に対して、使用されるマ

スクパターンの変更に応じて、前記フォーマット組合せ 指標のピット配列をシフトするビットシフト手段と、を 備えたものである。

21

【0088】また、(4)前述の受信データのチャネル復号化処理を行うチャネル復号化装置は、パターン配列が異なる複数種類のマスクパターンのうちの一つのマスクパターンを使用してエンコードされた前記フォーマット組合せ指標の符号語をデコードして受信する場合、一つの種類のマスクパターンにのみ対応したフォーマット組合せ指標符号語デコード手段と、該デコード手段から出力されるフォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするビットシフト手段とを備え、エンコードに使用されたマスクパターンの種類に応じて前記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするものである。

【0089】また、(5)前述の(1)に記載のチャネル符号化装置において、前記フォーマット組合せ指標を受信装置へ送信するに際して、該フォーマット組合せ指標のエンコードに使用するマスクパターンとして、パターン配列が異なる複数種類のマスクパターンが存在する場合、一種類のマスクパターンの配列パターンのみを保持するマスクパターン保持手段と、該マスクパターン保持手段から出力されるマスクパターンを入力するエンコード演算手段に対して、使用されるマスクパターンの変更に応じて、前記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするビットシフト手段と、を備えたものである。

[0090]

【発明の実施の形態】図1は本発明における各チャネル復号化処理部に対するパラメータ設定のシグナルフローを示す。各トランスポートチャネル(TrCH_I)に設 30定するパラメータを演算するパラメータ演算回路15ー1には、上位通信制御部(アプリケーションソフトウェア)から通知される各チャネルのフォーマット指標(TFI_I)のパラメータが入力され、またフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)のデコード回路15-2で復号したフォーマット組合せ指標(TFCI)が入力される。

【0091】パラメータ演算回路15-1は、フォーマット組合せ指標(TFCI)より、当該チャネルのフォーマット指標(TFI)を算出し、各チャネルのトランスポートプロック長及びトランスポートプロック数を特定する。また、上位通信制御部(アプリケーションソフトウェア)から通知されるCRCビット数、送信データの符号化方式(畳み込み符号かターボ符号か等)及び符号化率等のパラメータより、パラメータ演算回路15-1は、チャネルデコーディングパラメータ(チャネルデコーディング処理前後のデータビット長)を計算する。【0092】また、チャネルデコーディング処理前のデータビット長からレートマッチングパラメータ Λ N、e

ini , eplus, eminus を計算する。更にトランスポートチャネル多重分離のパラメータとして、各トランスポートチャネル (Tr CH) のデータビット長 (チャネルデコーディング処理前のビット長+ΔN) も計算する。 【0093】以上の計算により算定したパラメータを、各トランスポートチャネル (Tr CH1, Tr CH2, Tr CH3) の、チャネルデコーディング処理回路15ー3、レートデマッチング処理回路15ー4、トランスポートチャネル多重分離処理回路15ー5にそれぞれ設 20 定する。

22

【0094】受信動作における復号化処理は、この設定パラメータを基に実行可能となる。各処理回路で設定されたパラメータ値は保持され、次の送信データの送信時間時間TTIで異なるパラメータ値であった場合は新パラメータ値で上書きされ、更新される。

【0095】本発明は、デコード回路15-2でフォーマット組合せ指標符号語(TFCICode Word)から復号したフォーマット組合せ指標(TFCI)を、少なくとも送信単位時間である1伝送時間間隔(TTI)の間保持し、次の伝送時間間隔(TTI)において、直前の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)と、現在の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)とを比較し、同一と判定された場合、パラメータ演算回路15-1に演算処理を停止させる演算停止(STOP)信号を出力するフォーマット組合せ指標(TFCI)保持・比較部1-1を備える。

【0096】パラメータ演算回路15-1は、フォーマット組合せ指標(TFCI)保持・比較部1-1から演算停止(STOP)信号が入力されると、その伝送時間間隔(TTI)の間はパラメータの演算を行うことなく、前回算出したパラメータ値を各トランスポートチャネル(TrCH1, TrCH2, TrCH3)のチャネルデコーディング処理回路15-3、レートデマッチング処理回路15-4、トランスポートチャネル多重分離処理回路15-5にそれぞれ設定するようにしたものである。

【0097】また、図示は省略しているが、フォーマット組合せ指標(TFCI)からフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)へエンコードする場合も、デコード時と同様に、フォーマット組合せ指標(TFCI)を少なくとも送信単位時間である1伝送時間間隔(TTI)の間保持し、次の伝送時間間隔(TTI)において、直前の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)と、現在の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)とを比較し、更に比較の結果、同一と判定された場合、パラメーク演算回路に演算処理を停止させる演算停止(STOP)信号を出力するフォーマット組合せ指標(TFC

50 I)保持・比較部を備え、パラメータ演算回路は、フォ

ーマット組合せ指標(TFCI)保持・比較部から停止(STOP)信号が入力されると、その伝送時間間隔(TTI)の間はパラメータの演算を行うことなく、前回算出したパラメータ値を出力して各トランスポートチャネルのチャネル符号化処理部に設定する。

23

【0098】図2は本発明によるフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を生成する符号器を示す。同図に示すように、10ピットのフォーマット組合せ指標(TFCI)の各ピット(a0~a9)を、ピットシフト回路2-1によりその配列順序を入れ替えたビット(a0~a9)を、マスクパターン(M0~M9)との掛け算器13-0~13-9に入力する。

【0099】記憶回路13-11には、1種類のみのパターン配列のマスクパターン($M0\sim M9$)を記憶し、該マスクパターン($M0\sim M9$)の32時系列ビットを1クロックずつ取り出して、掛け算器 $13-0\sim 13-9$ によりフォーマット組合せ指標(TFCI)のビット($a0^{-1}\sim a9^{-1}$)と掛け合わせ、該掛け算結果をエクスクルーシブオア回路13-10に入力してその排他的論理和を算出することにより、32ビットのフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)が算出される。

【0100】他のパターン配列のマスクパターンによるエンコードを行う場合、ピットシフト回路2-1は、使用されるマスクパターンの種類を上位の通信制御部からの通知によって判断し、該マスクパターンの種類に対応したピットシフト操作をフォーマット組合せ指標(TFCI)の各ピット(a0~a9)に対して行う。

【0101】このように、使用しようとするマスクパターンの種類に応じて、フォーマット組合せ指標(TFCI)の各ピット(a0~a9)の配列順序を入れ替え、保持している一種類のみのマスクパターン(M0~M9)と乗算することにより、結果的にパターン配列の異なる他のマスクパターンを用いた場合と同じフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を算出することができる。

【0102】図3は本発明によるフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を復号する復号器を示す。同図に示すように、復号器としては或る1種類のマスクパターンに対応した復号器3-1のみを備え、他のマスクパターンでエンコードされたフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を復号する場合、該1種類のマスクパターンに対応した復号器3-1にうり復号したフォーマット組合せ指標符号語(TFCI)10ビットの配列を、ビットシフト回路3-2で入れ替むたフォーマット組合せ指標符号語(TFCI)を生成のことにより、結果的に所望のマスクパターンに合いたフォーマット組合せ指標符号語(TFCI)を生成をフォーマット組合せ指標符号語(TFCI)を生成通信制御部から通知されるマスクパターンを判断し、該マスクパターンに対応したビットシフト操作を行う。

[0103]

(13)

20

【実施例】図4はW-CDMA無線装置に適用した本発明の第1の構成例を示す。この構成例は、本発明の主要部をハードウェア回路により構成した例を示している。同図に示す構成において、受信部4-1によりエアからの無線周波数(RF)受信信号をベースバンド信号に復調し、該ベースバンド信号を逆拡散部4-2により逆拡散し、レイク(RAKE)合成部4-3によりマルチパス信号をレイク(RAKE)合成し、スロット分解部410-4により各スロットにマッピングされている受信データとフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)とを分離する。該受信データとフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)とを分離する。該受信データとフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)とを分離する。

【0104】チャネルコーデック(CH-CODEC) 部において、フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)は、1種類のみのマスクパターンによるフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)復 号器4-5により、フォーマット組合せ指標(TFCI)にデコードされる。例として図5の(a)の表に示すフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)が受信されたものとする。

【0105】ここで、1伝送時間間隔(TTI)にフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)30 ピットを受信し、各ピットは軟判定処理され、1スロット当たりのTFCI Code Wordピットは2ピットである。3GPP規格により、スロット0から順にx1,x2,…とする。

【0106】パンクチャされた×0,×16には尤度の30 低い値として0を想定し、32ビットのフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)を、図14に示した3GPP規格V3.1.1のマスクパターンに対応した復号器で復号したとすると、フォーマット組合せ指標(TFCI)=000001001(十進法で9)が得られる。

【0107】該復号化されたフォーマット組合せ指標 (TFCI) は、符号化時に使用されたマスクパターン の判断により、ビットシフト回路4-6によりビット配列を入れ替え、本来のフォーマット組合せ指標 (TFCI) の配列に並べ替える。

【0108】フォーマット組合せ指標(TFCI)は、TFCI保持・比較回路4-7にて1伝送時間間隔(TTI)の間、保持する。該フォーマット組合せ指標(TFCI)は、上位アプリケーションから通知されるTFCIーCTFCマッピング情報を参照してCTFCに変換され、該CTFCから各チャネルのフォーマット指標(TFI)が算出され、更に伝送時間間隔(TTI)当たりの受信データ長が確定される。

【0109】受信データ長が確定すると、チャネルデコ 50 ーディングパラメータ演算回路4-8において、レート デマッチングアルゴリズムにより、トランスポートチャネル (TrCH) 多重分離部4-9、レートデマッチング処理部4-10、チャネルデコーディング部4-11に対するパラメータを計算し、それらの処理部にパラメータを設定する。

【0110】上記パラメータが設定された受信データ復号処理部により受信データは復号され、CRCチェック部4-12を経て、受信バッファ4-13で展開した後、ターミナルアダプティングファンクション(TAF)インタフェース4-15経由でターミナルアダプティングファンクション部(TAF)4-16へ、又は上位通信制御部(アプリケーションソフトウェア)4-14経由でターミナルアダプティングファンクション部(TAF)4-16へと送られ、ユーザ信号として利用される。

【0111】TFCI保持・比較回路4-7は、チャネルデコーディングパラメータ演算回路4-8に演算処理を停止させる演算停止(STOP)信号を送出する機能を有し、次の伝送時間間隔(TTI)におけるフォーマット組合せ指標(TFCI)と直前の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)とを比較し、その両者が同一である場合は、演算停止(STOP)信号を送出し、次の伝送時間間隔(TTI)におけるパラメータ演算の処理を停止させる。

【0112】一方、ユーザからの送信信号は、ターミナルアダプティングファンクション部(TAF)4-16からTAFインタフェース4-15経由又は上位アプリケーション4-14経由で、チャネルコーデック(CH-CODEC)部に入力される。その際、上位通信制御部(アプリケーションソフトウェア)4-14から、1伝送時間間隔(TTI)当たりの送信データ長とフォーマット指標(TFI)の組合せ情報とがチャネルコーディングパラメータ演算回路4-17に入力され、チャネルコーディングパラメータ演算回路4-17は、それらの情報とTFCIーCTFCマッピング情報とからオーマット組合せ指標(TFCI)を確定し、TFCI保持・比較回路4-18は1伝送時間間隔(TTI)の間フォーマット組合せ指標(TFCI)を保持する。

【0113】このフォーマット組合せ指標(TFCI)は、ビットシフト回路4-19を経てフォーマット組合せ指標(TFCI)符号器4-20に送られ、フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)に符号化される。フォーマット組合せ指標(TFCI)符号器4-20は1種類のみのマスクパターンを保有し、所望のマスクパターンでの符号化したフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)が得られるように、ビットシフト回路4-19によりフォーマット組合せ指標(TFCI)のビット配列を入れ替える。

【0114】また、チャネルコーディングパラメータ演算回路4-17は、送信データ長からチャネルデエンコ

ーディング部4-21、レートマッチング部4-22、トランスポートチャネル(TrCH)多重部4-23に対するパラメータを計算し設定する。その設定により、ターミナルアダプティングファンクション部(TAF)4-16からの送信データは符号化され、第2インタリーブ処理部4-24を経て、変調(MOD)部へ出力される。

26

【0115】変調(MOD) 部では、スロット合成部4 -25により、送信データとフォーマット組合せ指標符 10 号語(TFCI Code Word) とをスロット内に合成し、 QPSK拡散部4-26、QPSK変調部4-27によ り、4相位相変調及び拡散を行い、送信部4-28によ り無線周波数(RF)信号に変調して送信する。

【0116】送信時において受信時と同様にTFCI保持・比較回路4-18は、パラメータ演算回路4-17に演算停止(STOP)信号を送出する機能を有し、次の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)値とその直前の伝送時間間隔(TTI)のフォーマット組合せ指標(TFCI)値とを比較し、その両者が同一の場合は、演算停止(STOP)信号を送出し、次の伝送時間間隔(TTI)のパラメータ演算処理を中止させる。

【0117】前述のフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)の符号化/復号化において、3GPP規格のTS25.212のバージョン又は版として3種類のマスクパターンが存在するところを、例えば、V3.1.1のマスクパターン1種類のみによる符号化回路/復号化回路を備え、異なるマスクパターンによる符号化/復号化に対しては、以下のようにビットシフト回路によりビット配列の入れ替えを行うことにより対応する。

【0118】図23の表に示すV3.1.1マスクパターンとV3.0.0マスクパターンとの配列関係、及びV3.1.1マスクパターンとV3.2.0マスクパターンとの配列関係は、図6の(a)に示すとおりになる。各M0~M9のマスクパターンの32時系列ビットの値は変更がなく、M0~M9の並びが変更されていることに着目する。

【0119】マスクパターンM0〜M9の並びが変更された場合、それに合わせて、マスクパターンM0〜M9の並びを変えるのではなく、フォーマット組合せ指標(TFCI)の各ビットa0〜a9の並びを変えても、それら(M_とa_)の掛け算は排他的論理和の演算が為されるので、出力値は同じである。そこで、フォーマット組合せ指標(TFCI)の各ビットa0〜a9の並びを図6の(b)に示すように変える。

【0120】以上のようにフォーマット組合せ指標(TFCI)10ビット間での任意のビットシフトが可能なビットシフト回路を設けることにより、バージョン又は50 版数分のマスクパターンを符号化するための符号器を備

(15)

27 える必要がなく、バージョン又は版に対応したフォーマ ット組合せ指標(TFCI)の符号化が可能となる。

【0121】フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word) からフォーマット組合せ指標(TFCI) への復号化時も、上記と同様のビットシフト回路による ビットシフト操作により、バージョン又は版数分の復号 器を備えることなく、全てのパージョン又は版に対応し たフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Wor d) の復号化が可能となる。

【0122】例として図6の(ii)に示すV3.2.0 のマスクパターンの場合、先のTFCI=00000 1001はビットシフトの結果、TFCI=00001 00100となる。このフォーマット組合せ指標(TF CI) 値をTFCI保持・比較回路により1伝送時間間 隔(TTI)=10ms間、保持する。

【0123】図11のマッピングテーブルにより、フォ ーマット組合せ指標(TFCI)=9から、各チャネル のフォーマット指標TF 11=1, TF 12=1, TF I3=1が確定し、更に図9に示すようにタイムT1で は、第1のトランスポートチャネル(TrCH1)のレ ート=20ビット, 第2のトランスポートチャネル (T rCH2) のレート=320ビット, 第3のトランスポ ートチャネル (TrCH3) のレート=320ピットが 確定し、レートデマッチングパラメータ演算より、レー トデマッチング前後のビット長、 eini , eplus, e miusのパラメータが計算され、結果的にトランスポート チャネル多重分離、レートデマッチング、チャネルデコ ーディングパラメータが確定する。

【0124】図9の例において、タイムT2ではタイム T1と同一のフォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word) であったとする。その場合、タイムT1で の処理と同様にフォーマット組合せ指標符号語(TFC I Code Word) のデコードは行い、フォーマット組合せ 指標(TFCI)=0000001001を得、ビット シフト回路にて該TFCI値をビットシフトさせる。

【0125】TFCI保持・比較回路において、タイム T1のTFCI値=0000001001と比較し、同 じ値のTFCI値と判断されると、マッチングパラメー タ計算回路に演算停止 (STOP) 信号を送出する。パ ラメータ計算回路は演算停止(STOP)信号が入力さ れたことにより、1伝送時間間隔(TTI)の間、演算 処理を停止する。

【0126】但し、レートデマッチング、トランスポー トチャネル多重分離及びチャネルデコーディングの各処 理回路では、タイムT1でのパラメータ設定値が保持さ れているため、受信データはタイムT1と同じレートで 受信復号化処理を行い、結果的にタイムT2ではレート デマッチングパラメータ演算を行うことなく、受信デー 夕を正常に復号することが可能となる。

【0127】更に図9に示す例のようにタイムT3では 50 -TFCI値のマッピングテーブルを照合することによ

タイムT1, T2とは異なるフォーマット組合せ指標 (TFCI)値であったとする。このタイムT3でのフ オーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word) は、図5の(b)の表に示す値であったとする。

【0128】このフォーマット組合せ指標符号語 (TF CI Code Word)を3GPP規格V3.1.1のマスク パターンに対応した復号器で復号したとすると、フォー マット組合せ指標 (TFCI) = 0000010001 (十進法で17) となる。これは、図6の(b)の(i 10 i) に示す V 3. 2. 0 に対応したマスクパターンへの ビットシフト操作により、TFCI=00001010 00と変換される。

【0129】このフォーマット組合せ指標(TFCI) 値をTFCI保持・比較回路により1伝送時間間隔(T T I) = 1 0 m s 間、保持し、また、T F C I 保持・比 較回路において、タイムT1、T2のフォーマット組合 せ指標(TFCI)=0000001001と比較し、 違う値であると判断し、図11のマッピングテーブルよ りフォーマット組合せ指標 (TFCI) =17から各チ 20 ャネルのフォーマット指標TFI1=2, TFI2= 2、TFI3=1が確定し、更に図9に示す例のように タイムT3では第1のトランスポートチャネル (TrC H1) のレート=40ビット、第2のトランスポートチ ャネル (TrCH2) のレート=640ビット、第3の トランスポートチャネル (TrCH3) のレート=32 Oピットが確定し、レートデマッチングパラメータ演算 より、レートデマッチング前後のビット長が計算され、 前述のその他の各パラメータが確定し、タイムT2で設 定したパラメータ値にタイムT3で算出したパラメータ 30 値を上書きする。タイムT3での受信データの復号化処 理は、新規レート設定値での復号化処理動作となる。

【0130】以上のように、最小送信データ単位時間の 伝送時間間隔(TTI)毎に、その直前の伝送時間間隔 (TTI) のフォーマット組合せ指標(TFCI) 値と 比較し、同一値の場合、レートマッチングパラメータ演 算を停止させることにより、その間、パラメータ計算回 路の消費電流(電力)の削減を図ることができる。

【0131】また、送信動作時には逆の手順で、或る伝 送時間間隔 (TTI) T1の送信データから、第1のト ランスポートチャネル (TrCH1) のレート=20ビ ット, 第2のトランスポートチャネル (TrCH2) の レート=320ピット,第3のトランスポートチャネル (TrCH3) のレート=320 ビットと確定した場 合、上位通信制御部からのパラメータとの照合により各 トランスポートチャネルのフォーマット指標TFI1= 1, TFI2=1, TFI3=1が確定する。

【0132】この値より3GPP規格で定義されている TFI値からCTFC値を算出する演算により、CTF C値=13を得、更に上位通信制御部からのCTFC値

り、フォーマット組合せ指標 (TFCI) = 00000 01001を得る。このフォーマット組合せ指標(TF CI) 値をTFCI値保持・比較回路により1伝送時間 間隔(TTI)=10ms間、保持する。

【0133】この時、第1のトランスポートチャネル (TrCH1) のレート=20ビット, 第2のトランス ポートチャネル (TrCH2) のレート=320ビッ ト, 第3のトランスポートチャネル (TrCH3) のレ ート=320ビットから、レートマッチングパラメータ の演算より、レートマッチング前後のビット長が計算さ れ、チャネルコーディング、トランスポートチャネル多 重、レートマッチング処理のパラメータが確定する。そ してビットシフト回路により、例えば、図6の(b)の (ii)に示すV3.2.0に対応したマスクパターン の符号化を行う場合、TFCI=000001001 をTFCI=0000101000へとビットシフトす る。

【0134】次のタイムT2でも第1、第2及び第3の トランスポートチャネルTrCH1, TrCH2, Tr CH3のレートが、タイムT1と同じ20ビット、32 0ビット、320ビットであった場合、タイムT1と同 様の処理によりTFCI=9が確定する。この時、TF CI保持・比較回路において、タイムT1でのTFCI との比較処理を行い、同じ値のTFC1値と判断してパ ラメータ計算回路に演算停止信号を送出する。パラメー 夕計算回路は演算停止信号を受信すると、1 伝送時間間 隔(TTI)の間、演算処理を停止する。

【0135】但し、レートマッチング、トランスポート チャネル多重、チャネルコーディングの各処理回路で は、タイムT1でのパラメータ設定値が保持されている ため、受信データはタイムT1と同じレートで符号化処 理動作を行い、タイムT2ではレートデマッチングパラ メータ演算を行うことなく、送信データを正常に符号化 することができる。

【0136】図7はW-CDMA無線装置に適用した本 発明の第2の構成例を示す。この構成例は、本発明の主 要機能部をソフトウェア処理により実現する構成例であ り、図4に示すフォーマット組合せ指標符号語(TFC I Code Word) 復号器 4-5、ビットシフト回路 4-6, 4-19、TFCI保持・比較回路4-7, 4-1 8、チャネルデコーディングパラメータ演算回路4-8、チャネルコーディングパラメータ演算回路4-1 フォーマット組合せ指標(TFCI)符号器4-2 0の機能を、チャネルコーデックサブプロセッサによる ソフトウェア処理により実現し、該ソフトウェア処理を 実行するフォーマット組合せ指標 (TFCI) デコード 処理部 7-1、ビットシフト処理部 7-2、TFCI保 持・比較処理部7-3、TFCI→TFI検出処理及び チャネル復号化パラメータ演算処理部7-4、TFI→

理部7-5、フォーマット組合せ指標(TFCI) コー ド処理部7-6を備えたものである。その他のチャネル コーデック部の構成は、図4に示したものと同様であ る。

【0137】フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word) は、チャネルコーデックハードウェア回路 経由でチャネルコーデックサブプロセッサーに入力さ れ、フォーマット組合せ指標(TFCI)デコード処理 部7-1でデコード化される。その時のデコード処理と 10 して、図14に示す高速アダマール変換のシグナルフロ ーを利用した積和演算のパターンとして1種類のみを使 用してデコードを行い、マスクパターン判断により所望 のマスクパターンに対応したデコード結果となるように ビットシフト処理部7-2によりビットシフトを行う。 【0138】TFCI保持・比較処理部7-3にて1伝 送時間間隔(TTI)の間TFCI値を保持し、TFC Ⅰ→TFⅠ検出処理部7−4において、上位アプリケー ションからのTFCI-CTFCマッピング情報とフォ ーマット組合せ情報より、フォーマット組合せ指標(T 20 FCI) から各フォーマット指標 (TFI) を検出し、 更に1伝送時間間隔 (TTI) 当たりの受信データ長が 確定される。

【0139】受信データ長が確定したら、チャネル復号 化パラメータ演算処理部7-4において、レートデマッ チングアルゴリズムより、トランスポート多重分離、レ ートデマッチング、チャネルデコーディングの各処理に 対するパラメータを計算し、受信データ復号化処理ブロ ックであるトランスポート多重分離回路、レートデマッ チング回路、チャネルデコーディング回路へパラメータ 30 を設定する。

【0140】受信データは各パラメータが設定された復 号化処理ブロックにより復号され、CRCチェック、受 信バッファで展開後、ターミナルアダプティングファン クション(TAF)インタフェース経由でターミナルア ダプティングファンクション部 (TAF) へ或いは上位 アプリケーション経由でターミナルアダプティングファ ンクション部(TAF)へと送出される。次の伝送時間 間隔(TTI)のTFCI値を、直前の伝送時間間隔 (TTI) のTFCI値と比較処理を行い、同一であれ 40 ばパラメータ演算の処理をキャンセルする。

【0141】送信動作は、受信動作と逆の手順で、ある 伝送時間間隔 (TTI) の送信データから各トランスポ ートチャネルのレート(データ長)が確定した場合、上 位アプリケーションからのパラメータとの照合からフォ ーマット指標(TFI)が確定する。この値より3GP P規格で定義されているTFI→CTFC演算により、 CTFC値を計算し、更に上位アプリケーションからの パラメータよりCTFCITFCIのマッピングテーブ ルを照合し、フォーマット組合せ指標(TFCI)が確 TFCI検出処理及びチャネル符号化パラメータ演算処 50 定する。このフォーマット組合せ指標(TFCI)値を

TFCI保持・比較処理部7-3により1伝送時間間隔 (TTI)=10ms間、保持する。

【0142】この時、各トランスポートチャネルのレート(データ長)からレートマッチングパラメータ演算より、レートマッチング前後のピット長が計算され、チャネルコーディング、トランスポートチャネル多重、レートマッチングの各パラメータが確定する。ピットシフト処理部7-2にて、所望のマスクパターンを使用したのと同じピット配列となるようにピットシフト処理を行う。

【0143】次のタイムT2でもトランスポートチャネルのレートが、タイムT1と同一であった場合、タイムT1と同様の処理によりフォーマット組合せ指標(TFCI)が確定する。この時、TFCI保持・比較処理部7-3において、タイムT1でのTFCIとの比較処理を行い、同じ値のTFCI値と判断した場合、チャネル符号化パラメータ演算処理部7-5は、1伝送時間間隔(TTI)の間、演算処理を行わない。

【0144】レートマッチング、トランスポート多重、チャネルコーディングの各処理回路では、タイムT1でのパラメータ設定値が保持されているため、受信データはタイムT1と同じレートで符号化処理動作を行い、タイムT2ではレートデマッチングパラメータ演算を行うことなく、送信データを正常に符号化することが可能となる。

【0145】ここで送信動作におけるチャネルコーディング、レートマッチングのパラメータ演算処理の消費電力がどの程度削減されるかを考察する。これらの処理をハードウェア回路で行う場合、又はチャネルコーデックサブプロセッサーにより行う場合、そのハードウェア回路又はサブプロッセサーの1伝送時間間隔(TTI)当たりの消費電流を I_{TII} とする。また、データ転送量の変化としては各トランスポートチャネルのフォーマット指標(TFI)の組み合わせの数分想定されるので、組み合わせの数を nとし、各組み合わせは同じ確率で発生すると仮定すると、トランスポートフォーマットの組合せが変化する確率は $\{1-(1/n)\}$ となる。

【0146】従来技術では、上記演算処理を各伝送時間間隔(TTI)毎に行わなければならないので、各伝送時間間隔(TTI)毎に消費電流は I_{III} が消費される。これに対し、本発明によれば、トランスポートフォーマットの組合せが変化した時しか演算を行わないため、1伝送時間間隔(TTI)当たりに、

 $I_{III} - I_{III} \times (1 - (1/n)) = I_{III} \times (1/n)$

の電流が削減される。

【0147】例えば、パケット伝送を考えた場合、トランスポートチャネルのフォーマット指標(TFI)の組み合わせ数=6と仮定すると、確率的にI_{TTI} × (1/6) = I_{TTI} / 6の消費電流が削減可能である。また、

非制限伝送の場合、各トランスポートチャネルのフォーマット指標(TFI)の組み合わせ数=2と仮定すると、約1_{TTI} / 2の電流が削減可能となる。

【0148】次に、本発明のビットシフト操作によるマ スクパターン保持用メモリの削減量について考察する。 今、使用されるリードミュラー符号器のマスクパターン の種類がn種類あるとする。フォーマット組合せ指標 (TFCI) を符号化するためのマスクパターンをメモ リに保持する場合、1マスクパターン当たりM0~M9 10 の10ピット有し、各ビットに32ビットのパターンが あるため、1マスクパターン当たりに必要なメモリの容 量は、320ビットとなる。従来技術では、n×320 ピットのメモリを具備する必要があったのに対して、本 発明は1マスクパターンのみを記憶するため、(n-1)×320ビットのメモリを削減することができる。 【0149】また、フォーマット組合せ指標符号語(T FCI Code Word) のデコードに高速アダマール変換回 路を用いる場合、1つの種類のマスクパターンに対して 高速アダマール変換回路はm個のゲート回路から構成さ 20 れるとすると、本発明のビットシフト回路を用いること により、(n-1)×m個のゲート回路を削減すること ができる。

【0150】フォーマット組合せ指標符号語(TFCI Code Word)のデコード処理をチャネルコーデックサブプロセッサで行う場合、高速アダマール変換積和演算のプログラムサイズをMステップとすると、本発明のビットシフト操作を行うことにより、(n-1)×Mステップのプログラム量を削減することができる。

【0151】3GPP規格による複数種類のマスクパタ 30 一ンが、その個々のビットM0~M9の時系列ビットパ ターンは変わらず、個々のビットM0~M9の配列順番 のみが異なる場合、本発明のビットシフト操作は、10 ビット分のビットシフト回路を用いることにより全ての 種類のマスクパターンに対応可能となる。

【0152】(付記1) 広帯域符号分割多元接続シス テムの無線装置において、上位通信制御部から通知され る送信チャネルのフォーマット組合せ指標を基に、レー トマッチングパラメータを含む送信処理パラメータを算 出して設定し、該設定した送信処理パラメータに従っ 40 て、送信データのチャネル符号化処理を行うチャネル符 号化装置において、前記送信チャネルのフォーマット組 合せ指標を、所定単位長の伝送時間間隔の一又は複数の 期間保持する指標保持手段と、前記指標保持手段に保持 された前回の伝送期間のフォーマット組合せ指標と、今 回の伝送期間のフォーマット組合せ指標とを比較し、両 者のフォーマット組合せ指標が同一かどうかを判定する 指標判定手段と、前記指標判定手段により両者のフォー マット組合せ指標が同一と判定された場合に、前記送信 処理パラメータを算出する演算を行うことなく、前回の 50 伝送期間に設定された送信処理パラメータを使用して今

(18)

33 回の伝送期間のチャネル符号化処理を行うことを特徴と する無線装置におけるチャネル符号化装置。

(付記2) 広帯域符号分割多元接続システムの無線装 置において、上位通信制御部から通知される受信チャネ ルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチング パラメータを含む受信処理パラメータを算出して設定 し、該設定した受信処理パラメータに従って、受信デー タのチャネル復号化処理を行うチャネル復号化装置にお いて、前記受信チャネルのフォーマット組合せ指標を、 所定単位長の伝送時間間隔の一又は複数の期間保持する 指標保持手段と、前記指標保持手段に保持された前回の 伝送期間のフォーマット組合せ指標と、今回の伝送期間 のフォーマット組合せ指標とを比較し、両者のフォーマ ット組合せ指標が同一かどうかを判定する指標判定手段 と、前記指標判定手段により両者のフォーマット組合せ 指標が同一と判定された場合に、前記受信処理パラメー タを算出する演算を行うことなく、前回の伝送期間に設 定された受信処理パラメータを使用して今回の伝送期間 のチャネル復号化処理を行うことを特徴とする無線装置 におけるチャネル復号化装置。

(付記3) 広帯域符号分割多元接続システムの無線装 置において、上位通信制御部から通知される送信チャネ ルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチング パラメータを含む送信処理パラメータを算出して設定 し、該設定した送信処理パラメータに従って、送信デー タのチャネル符号化処理を行うチャネル符号化装置にお いて、前記フォーマット組合せ指標を受信装置へ送信す るに際して、該フォーマット組合せ指標のエンコードに 使用するマスクパターンとして、パターン配列が異なる 複数種類のマスクパターンが存在する場合、一種類のマ スクパターンの配列パターンのみを保持するマスクパタ ーン保持手段と、該マスクパターン保持手段から出力さ れるマスクパターンを入力するエンコード演算手段に対 して、使用されるマスクパターンの変更に応じて、前記 フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするビッ トシフト手段と、を備えたことを特徴とする無線装置に おけるチャネル符号化装置。

(付記4) 広帯域符号分割多元接続システムの無線装置において、上位通信制御部から通知される受信チャネルのフォーマット組合せ指標を基に、レートマッチングパラメータを含む受信処理パラメータを算出して設定し、該設定した受信処理パラメータに従って、受信データのチャネル復号化処理を行うチャネル復号化装置において、パターン配列が異なる複数種類のマスクパターンでのうちの一つのマスクパターンを使用してエンコードされた前記フォーマット組合せ指標の符号語をデコードもで受信する場合、一つの種類のマスクパターンにのみ対応したフォーマット組合せ指標符号語デコード手段と、該デコード手段から出力されるフォーマット組合せ指標のピット配列をシフトするピットシフト手段とを備え、

エンコードに使用されたマスクパターンの種類に応じて、 前記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトする ことを特徴とする無線装置におけるチャネル復号化装 置。

(付記5) 付記1に記載のチャネル符号化装置において、前記フォーマット組合せ指標を受信装置へ送信するに際して、該フォーマット組合せ指標のエンコードに使用するマスクパターンとして、パターン配列が異なる複数種類のマスクパターンが存在する場合、一種類のマス10 クパターンの配列パターンのみを保持するマスクパターン保持手段と、該マスクパターン保持手段から出力されるマスクパターンを入力するエンコード演算手段に対して、使用されるマスクパターンの変更に応じて、前記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするビットシフト手段と、を備えたことを特徴とする無線装置におけるチャネル符号化装置。

(付記6) 付記2に記載のチャネル復号化装置において、パターン配列が異なる複数種類のマスクパターンのうちの一つのマスクパターンを使用してエンコードされ 20 た前記フォーマット組合せ指標の符号語をデコードして受信する場合、一つの種類のマスクパターンにのみ対応したフォーマット組合せ指標符号語デコード手段と、該デコード手段から出力されるフォーマット組合せ指標のビット配列をシフトするビットシフト手段とを備え、エンコードに使用されたマスクパターンの種類に応じて前記フォーマット組合せ指標のビット配列をシフトすることを特徴とする無線装置におけるチャネル復号化装置。

[0153]

【発明の効果】以上説明したように、本発明によれば、現時点の伝送時間間隔(TTI)におけるフォーマット組合せ指標(TFCI)が、直前の伝送時間間隔(TTI)におけるフォーマット組合せ指標(TFCI)と同一である場合、受信データに対するチャネルデコーディング、レートデマッチングのパラメータ演算処理、及び送信データに対するチャネルコーディング、レートマッチングのパラメータ演算処理を停止させ、前回算出したパラメータ値を用いることにより、該パラメータ演算処理に要していた消費電流(電力)を削減することができる。

【0154】また、フォーマット組合せ指標(TFCI)の符号化及び復号化に複数種類のマスクパターンの何れかが使用される場合、フォーマット組合せ指標(TFCI)ビット配列を入れ替えて種類の異なる各マスクパターンに対応することにより、1種類分のマスクパターンを記憶するメモリを備えれば良く、メモリ容量を削減することができる。また、1種類分のマスクパターンに対応した高速アダマール変換回路又は処理部を備えれば良く、ゲート回路又はプログラムステップ量を削減することができる。

50 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明における各チャネル復号化処理部に対するパラメータ設定のシグナルフロー図である。

【図2】本発明によるフォーマット組合せ指標符号語 (TFC1 Code Word) を生成する符号器の図である。

【図3】本発明によるフォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word) を復号する復号器の図である。

【図4】W-CDMA無線装置に適用した本発明の第1の構成例の図である。

【図5】受信されたフォーマット組合せ指標符号語(T FCI Code Word)の値の一例の図である。

【図6】パージョン又は版の相違によるマスクパターンの配列とTFCIビットの入れ替えの例の図である。

【図7】W-CDMA無線装置に適用した本発明の第2の構成例の図である。

【図8】トランスポートチャネルの受信復号処理部のシ グナルフロー図である。

【図9】トランスポートチャネル(TrCH)のレート変化の具体例の図である。

【図10】上位通信制御部から通知される各トランスポートチャネル (TrCH) のパラメータの例の図である

【図11】算出フォーマット組合せ値CTFCの数値例 とそのフォーマット組合せ指標(TFCI)の対応を示 す図である。

【図12】各トランスポートチャネルのフォーマット指標(TFIi)の算出フロー図である。

【図13】フォーマット組合せ指標符号語を生成するリードミュラー符号器の図である。

【図14】高速アダマール変換によるフォーマット組合 せ指標(TFC1)復号のシグナルフロー図である。

【図15】従来の各チャネル受信復号化処理部に対する

パラメータ設定のシグナルフロー図である。

【図16】上りレートマッチングパラメータ演算における各トランスポートチャネル($TrCH_i$)毎の ΔN_{ij} の算出フロー図である。

【図17】上りレートマッチングパラメータ演算における拡散レート決定のフロー図である。

【図18】畳み込み符号の場合の上りレートマッチング パラメータ算出の前半のフロー図である。

【図19】畳み込み符号の場合の上りレートマッチング 10 パラメータ算出の後半のフロー図である。

【図20】ターボ符号の場合の上りレートマッチングパラメータ算出のフロー図である。

【図21】DTXポジションのフィクスポジションとフレキシブルポジションの説明図である。

【図22】DTXフレキシブルポジションの下りレートマッチングパラメータ演算における ΔN_{i1}^{TTI} の演算フロー図である。

【図23】3GPP規格バージョン又は版によるマスク パターンの違いを示す表である。

20 【図24】複数種類のマスクパターンに対応した従来のフォーマット組合せ指標(TFCI)復号器の構成例の図である。

【符号の説明】

30

1-1 TFCI保持·比較回路

15-1 パラメータ演算回路

15-2 デコード回路

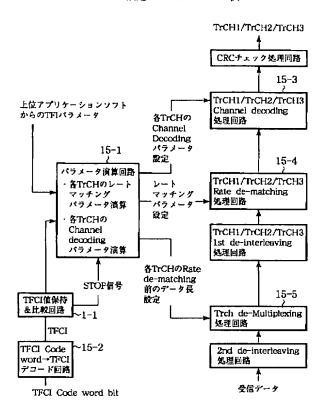
15-3 チャネルデコーディング処理回路

15-4 レートデマッチング処理回路

15-5 トランスポートチャネル多重分離処理回路

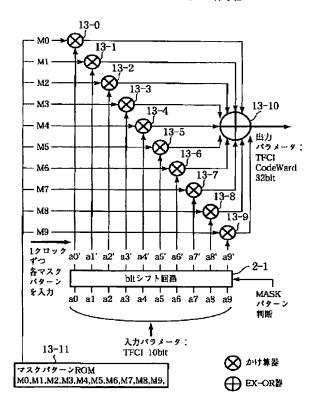
【図1】

本発明における各チャネル復号化処理部に対する パラメータ設定のシグナルフロー図



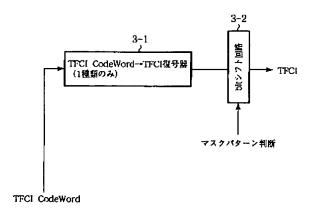
【図2】

本発明によるフォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word)を生成する符号器

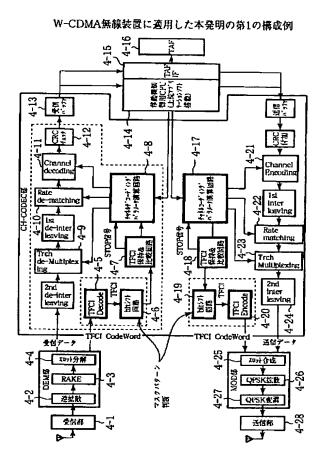


[図3]

本発明によるフォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word)を復号する復号器



【図4】

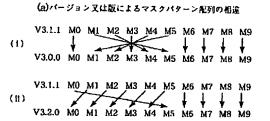


[図5]

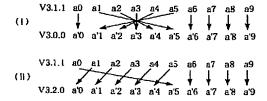
受信されたフォーマット組合せ指標符号語 (TFCI Code Word)値の一例

	LZ.	7	T =		1					
	X15	Ŧ	ž	7			X15	∓	X31	7
	X14	Ŧ	8X	Ŧ			X14	7	X30	7
	Х13	7	82X	7	•		X13	Ŧ	82X	7
	X12	7	X28	7]		X12	7	82	17
	ш	-1	X27	1-1	Ì		хіі	7	X27	7
	X10	7	X26	1-			X10	+1	X26	17
	6X	1-	X25	1-			X9	+1	X25	77
(a)	8X	7	X24	1-		(p)	X8	+1	X24	7
	X7	1+	X23	1+		Ð	X7	-1	X23	-1
	9X	1+	7ZX	1+			Х6	7	XZZ	7
	X5	7	X21	7			XS	-1	X21	1-
	X4	Ŧ	X20	7		i	Х4	-1	X20	7
	χ	7	X19	7			X3	-1	Х19	7
	X2	7	X18	-1				Ŋ	-1	X18
	×	7	X17	7		Į.	Х1	-	X17	7
	Ŗ	0	X16	0			0X	0	X16	0
				([2	6]					

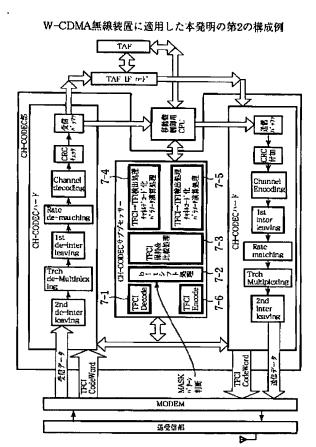
バージョン又は版の相違による マスクパターンの配列とTFCIビットの入れ替えの例



(b)パージョン又は版によるTFCIビットの入れ替え

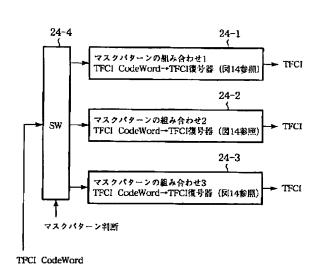


【図7】



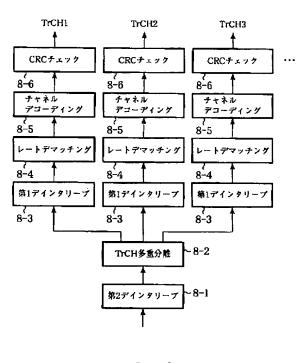
【図24】

複数種類のマスクパターンに対応した 従来のフォーマット組合せ指標(TFCI)復号器の構成例



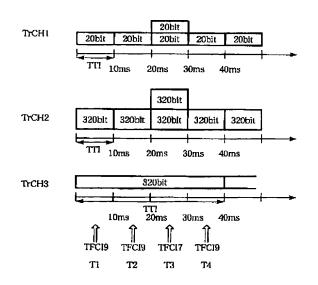
[図8]

トランスポートチャネルの受信復号処理部のシグナルフロー



【図9】

トランスポートチャネル(TrCH)のレート変化の具体例



[図10]

上位通信制御部から通知される 各トランスポートチャネル(TrCH)のパラメータの例

	TrcH1	TrCH2	тснз
ITT(I	10ms	10ms	40ms
2ттг	2)TIT TF10~0bit (トランスギートプロク発~20bit, トランスギートプロク粉(-0)	TF10-0bit (!)>xå*-1>'u> 天-320bit. }>x*-1>"b> X	TF10=0blt (トランスギートプロック軽ー320blt, トランスギートプロック数=0)
	TF11=20bit (トランスギートプロック長~20bit, トチンスギートプロック検~1)	TF11=320hit (トランスポートプロック脛ー320bit, トランスポートプロック粒=1)	TF]1=320bit (トタンスポートプロック長=320bit, トタンスポートプロック数=1)
	TF12=40bit (トランスポートプロック程=20bit, トランスポートプロック数=2)	TFI2-640blt (トランスポートプロック矮ー320blt, トタンスポートプロック数=2)	(トランスポートフォーマット数=2)
	(トランスギートフォーマァト数=3)	(トタンスポートフォーマット数━3)	

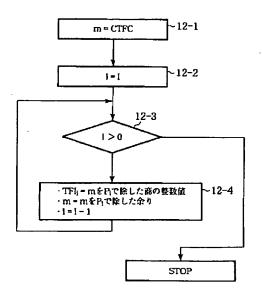
[図11]

算出フォーマット組合せ値CTFC数値例と そのフォーマット組合せ指標(TFCI)の対応

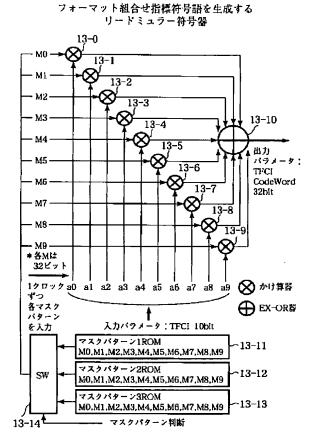
Tili	TFI2	TFL	CTFC	TFCI(A)
0	0	0	0×1+0×3+0×9=0	0
0	0	1	0×1+0×3+1×9=9	1
0	ı	0	0×1+1×3+0×9=3	2
0	1	1	0×1+1×3+1×9=12	3
0	2	0	0×1+2×3+0×9=6	4
0	2	1	0×1+2×3+1×9=15	5
l	٥	0	1×1+0×3+0×9=1	6
1	0	1	1×1+0×3+1×9=10	7
1	1	0	1×1+1×3+0×9=4	8
1	1	1	1×1+1×3+1×9=13	9
1	2	0	1×1+2×3+0×9=7	10
1	2	ı	1×1+2×3+1×9=16	11
2	0	0	2×1+0×3+0×9=2	12
2	0	1	2×1+0×3+1×9=11	13
2	1	0	2×1+1×3+0×9=5	14
2	1	1	2×1+1×3+1×9=14	15
2	2	0	2×1+2×3+0×9=8	16
2	2	1	2×1+2×3+1×9=17	17

【図12】

各トランスポートチャネルのフォーマット指標(TFii)の 算出フロー

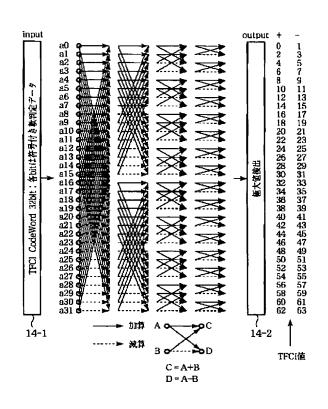


【図13】



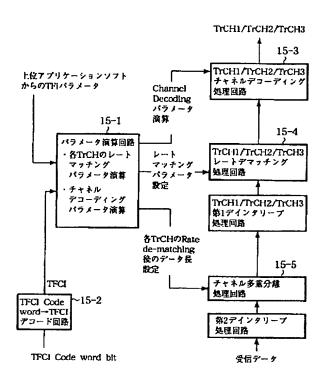
【図14】

高速アダマール変換による フォーマット組合せ指標(TFCI)復号のシグナルフロー



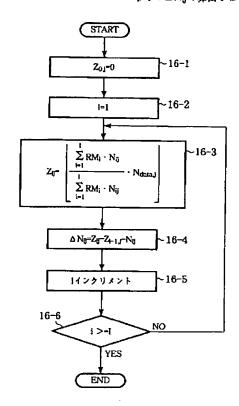
[図15]

従来の各チャネル受信復号処理部に対する パラメータ設定のシグナルフロー



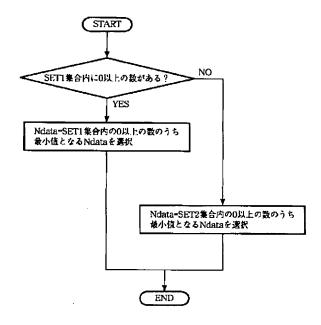
【図16】

上りレートマッチングパラメータ演算における 各トランスポートチャネル(TrCH))毎のΔNijの算出フロー



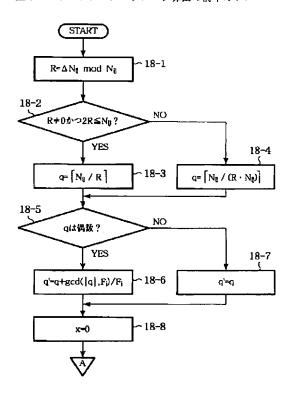
【図17】

上りレートマッチングパラメータ演算における 拡散レート決定のフロー



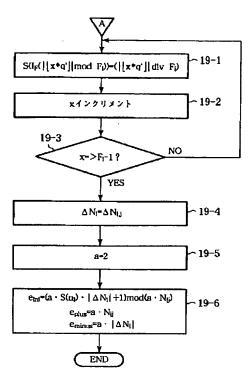
【図18】

畳み込み符号の場合の 上りレートマッチングパラメータ算出の前半のフロー



【図19】

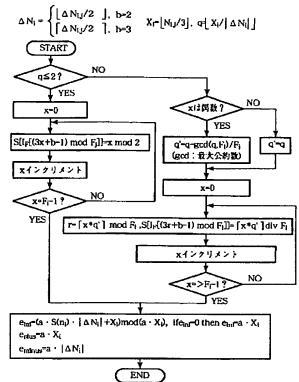
畳み込み符号の場合の 上りレートマッチングパラメータ算出の後半のフロー



【図20】

ターボ符号の場合の上りレートマッチングパラメータ 算出のフロー

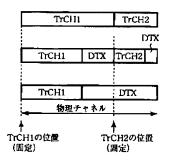
· ΔN<0(パンクチャ)の場合b-2の時:a=2, b=3の時:a-1



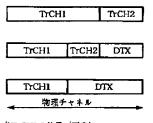
【図21】

DTXポジションのフィクスポジションと フレキシブルポジションの説明図

(a) DTX Fixポジション



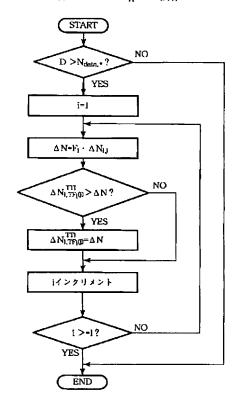
(b) DTX Flexibleポジション



各TrCH1の位置(不定) :物理チャネル上に先頭からつめる

【図22】

DTXフレキシブルポジションの下りレートマッチンク パラメータ演算における ΔN_{ll} TTIの演算フロー



【図 2 3 】 3GPP規格パージョン又は版によるマスクパターン配列の違い

		<u> </u>
TS 25.212 V3.0.0	_	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1
i	М1	(0000 0000 0000 0000 1111 1111 1111 111
	M2	(0000 0000 1111 1111 0000 0000 1111 1111)
	М3	(0000 1111 0000 1111 0000 1111 0000 1111)
[M4	(0011 0011 0011 0011 0011 0011 0011 001
1	М5	(0101 0101 0101 0101 0101 0101 0101 010
	М6	(0010 1000 0110 0011 1111 0000 0111 0111)
ľ	М7	(0000 1010 1111 1001 0001 1011 0010 1011)
ĺ	М8	(0000 1010 1111 1001 0001 1011 0010 1011)
	М9	(0001 1100 0011 0111 0010 1111 0101 0001)
TS 25.212 V3.1.1	MO	(1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111)
[M1	(0101 0101 0101 0101 0101 0101 0101 010
	M2	(0011 0011 0011 0011 0011 0011 0011 001
ļ	МЗ	(0000 1111 0000 1111 0000 1111 0000 1111)
	M4	(0000 0000 1111 1111 0000 0000 1111 1111)
	М5	(0000 0000 0000 0000 1111 1111 1111 111
	М6	(0010 1000 0110 0011 1111 0000 0111 0111)
	M7	(0000 0001 1100 1101 0110 1101 1100 0111)
	М8	(0000 1010 1111 1001 0001 1011 0010 1011)
	М9	(0001 1100 0011 0111 0010 1111 0101 0001)
TS 25.212 V3.2.0	MO	(0101 0101 0101 0101 0101 0101 0101 010
	MI	(0011 0011 0011 0011 0011 0011 0011 001
	M2	(0000 1111 0000 1111 0000 1111 0000 1111)
	МЗ	(0000 0000 1111 1111 0000 0000 1111 1111)
	M4	(0000 0000 0000 0000 1111 1111 1111 111
	М5	(1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111 1111
	М6	(0010 1000 0110 0011 1111 0000 0111 0111)
	M7	(0000 0001 1100 1101 0110 1101 1100 0111)
	MB	(0000 1010 1111 1001 0001 1011 0010 1011)
	М9	(0001 1100 0011 0111 0010 1111 0101 0001)

32ピット

	· .
	`
,	